11/PRTS

09/446425

420 Rec'd PCT/PTO 2 0 DEC 1999

1

Beschreibung

1. Bezeichnung

Verfahren und Computersystem zur Codierung einer digitalen Nachricht, zur Übertragung der Nachricht von einer ersten Computereinheit zu einer zweiten Computereinheit und zur Decodierung der Nachricht

2. Technischer Hintergrund

Es sind verschiedene Netzwerkprotokolle im Bereich des Mana- pakent gements von Rechnernetzen bekannt. Die Aufgaben für die Verwaltung von Rechnernetzen wird durch die hohe Verbreitung von

Computern und die immer komplexer werdende Vernetzung von Computern zunehmend schwieriger und die dafür erforderlichen Systeme zum Netzmanagement werden immer mächtiger. Im Rahmen der Verwaltung von Rechnernetzen gewinnt die Frage der Sicherheit des Netzmanagements immer größere Bedeutung. Die Sicherheit des Netzmanagements hängt sehr stark von den in dem System verwendeten Sicherheitstechniken ab.

Aus dem Dokument (M. Rose, The Simple Book, PTR Prentice Hall, 2. Auflage, ISBN 0-13-177254-6, S. 59 - 91, 1994) sind verschiedene Netzwerkprotokolle für das Netzmanagement bekannt, beispielsweise das Simple-Network-Management-Protocol (SNMP) in der Version 1 (SNMPv1) und in der Version 2 (SNMPv2) oder auch das Common-Management-Internet-Protocol (CMIP).

Das SNMPv1 hat bisher die weiteste Verbreitung zur Überwachung und Kontrolle von Netzwerkkomponenten sowohl über lokale Rechnernetze (Local Area Networks, LANs), als auch bei globalen Netzen (Wide-Area-Networks, WANs).

Das SNMPv1 ist im Rahmen des OSI-Kommunikationsschichten-Systems oberhalb der Internetprotokolle User-Datagram-

30

25

10

15

20

Protocol (UDP) und Internet-Protocol (IP) angeordnet. Sowohl das UDP als auch das IP weisen erhebliche Schwächen im Bereich der Sicherheit auf, da Sicherheitsmechanismen in diesen Protokollen wenig bis gar nicht integriert sind.

5

Im weiteren werden sowohl das SNMP als auch CMIP als Netzwerkprotokoll bezeichnet.

Die Netzwerkprotokolle werden zur Übertragung von Rechnernetz-Management-Information zwischen einer ersten Computereinheit, die einen sog. Manager enthält und mindestens einer zweiten Computereinheit, die einen sog. Agenten enthält,
verwendet. In einem komplexen Rechnernetz werden üblicherweise mindestens eine Managementstation und eine beliebige Anzahl von von der Managerapplikation überwachten und kontrollierten Rechnern über das Netzwerkprotokoll überwacht bzw.
gesteuert.

Es sind jedoch ebenso Netzwerkmanagementarchitekturen bekannt, die mehrere Hierarchien aufweisen, beispielsweise mehrere Computer die von jeweils einem Manager überwacht werden,
und mehrere Computer, die jeweils eine Managerapplikation
enthalten, die wiederum von einem weiteren Computer, der eine
übergeordnete Managerapplikation enthält, überwacht bzw. kontrolliert werden.

Ein Computer, der eine Managerapplikation des jeweiligen Netzwerkprotokolls enthält, wird im weiteren als erste Computereinheit bezeichnet.

30

Jede Computereinheit, die einen Agenten implementiert hat, wird im weiteren als zweite Computereinheit bezeichnet.

Es ist möglich, daß ein Computer sowohl als Manager als auch als Agent ausgestaltet ist, entsprechend sind die Funktionalitäten in dem Computer enthalten.

20

35

Das jeweilige Netzwerkprotokoll kann in dem Computer sowohl in Hardware als auch in Software realisiert sein.

Im weiteren wird von einer einfachen Hierarchie ausgegangen,
5 d.h. es wird nur der Fall beschrieben, bei dem ein erster
Computer als Manager eine beliebige Anzahl von zweiten Computern, die Agenten, überwacht, bzw. steuert. Dies dient jedoch lediglich der einfacheren Darstellung. Es ist ohne weiteres möglich, die Erfindung auch in einer Architektur mit einer
10 beliebigen Anzahl von Hierarchieebenen anzuwenden.

Bei den Netzwerkprotokollen wird von der ersten Computereinheit zu den zweiten Computereinheiten entweder eine Informationsabfrage übertragen oder es wird ein Steuerungswert zur Steuerung bzw. Kontrolle der zweiten Computereinheit übertragen.

In jeder zweiten Computereinheit ist es bei den bekannten Netzwerkprotokollen üblich, daß die von der zweiten Computereinheit im Rahmen des Netzwerkprotokolls verwendete Information in Form einer sog. Management-Information-Base (MIB), die die Struktur einer hierarchischen Datenbank aufweist, speichert.

Die Gesamtstruktur der Managementinformation der Netzwerkprotokolle wird in einem sog. globalen Registratur-Baum
(Registration-Tree), beispielsweise dem globalen SNMPRegistration-Tree gespeichert. Die MIB eines Agenten, also
einer zweiten Computereinheit, ist ein Teil des Registratur30 Baums des jeweiligen Netzwerkprotokolls.

Zur Übertragung von Information zwischen der ersten Computereinheit und der zweiten Computereinheit werden digitale Nachrichten, beispielsweise eine SNMPvl-Nachricht verwendet.

Eine SNMPvl-Nachricht enthält eine Versionsnummer, einen sog. Community-String und eine SNMPvl-Protocol-Data-Unit (PDU).

Mit der Versionsnummer wird die Version des verwendeten Netzwerkprotokolls angegeben. Die Versionsnummer wird bei der Implementierung des jeweiligen Netzwerkprotokolls festgelegt.

5

10

15

Der Community-String bei der SNMPv1 dient als Passwort für den Zugang zu einer MIB einer zweiten Computereinheit. Der Community-String wird bei SNMPv1 unverschlüsselt zu dem Agenten gesendet. In dem Agenten, also der zweiten Computereinheit, wird überprüft, ob der Community-String, der jeweils zusammen mit einer SNMPv1-Nachricht empfangen wurde, zu einem Zugriff in der MIB der zweiten Computereinheit berechtigt. Da das Passwort bei SNMPv1 unverschlüsselt übertragen wird, ist ein Mißbrauch des Community-Strings leicht möglich, beispielsweise zur Maskierung eines potentiellen Angreifers und zum ungefugten Zugriff auf eine zweite Computereinheit, da es sehr einfach ist für einen potentiellen Angreifer, den Commu-

nity-String zusammen mit einer IP-Senderadresse eines autori-

sierten Benutzers abzuhören.

20

25

30

SNMPv1 hat somit praktisch keinerlei wirkungsvolle Sicherheitsmechanismen integriert, insbesondere keine wirkungsvolle Authentifikation des SNMPv1-Managers und als Folge der fehlenden Authentifikation keine zuverlässige Zugriffskontrolle auf Seite des Agenten. Ferner enthält SNMPv1 keine Möglichkeit, Sicherheitsmechanismen der Datenintegrität oder der Datenvertraulichkeit zum implementieren. Somit ist es für einen potentiellen Angreifer ohne weiteres möglich, übertragene SNMP-PDUs einfach abzuhören und die übertragene Information zwischen Manager und Agent zu mißbrauchen.

Die Codierungsregeln der Netzwerkprotokolle sind detailliert in (M. Rose, The Simple Book, PTR Prentice Hall, 2. Auflage, ISBN 0-13-177254-6, S. 59 - 91, 1994) beschrieben.

35

Bei der zweiten Version des SNMP, dem SNMPv2 waren zwar verschiedene Sicherheitsmechanismen vorgesehen, jedoch war ins-

besondere die Verwaltung kryptographischer Schlüssel derart aufwendig, daß diese Problematik dazu führte, daß das SNMPv2 trotz erheblicher größerer Möglichkeiten zur Verwaltung von Rechnernetzen verglichen mit SNMPv1, sich gegenüber dem SNMPv1 nicht auf dem Markt durchsetzen konnte. Daher wurde der ursprüngliche SNMPv2 Standard zurückgezogen und durch einen modifizierten Standard, bei dem keine Sicherheit integriert wurde, ersetzt.

- 10 Auch CMIP, das aufgrund allgemein wesentlich größerer Komplexität verglichen mit SNMPv1 und SNMPv2 kaum Berücksichtigung in Produkten gefunden hat, konnte sich auf dem Markt nicht durchsetzen.
- 15 Ferner ist das Konzept von sog. Proxy-Agenten ebenfalls in dem Dokument (M. Rose, The Simple Book, PTR Prentice Hall, 2. Auflage, ISBN 0-13-177254-6, S. 315, 1994) beschrieben.

3. Kurzbeschreibung der Erfindung

20

25

30

35

5

Somit liegt der Erfindung das Problem zugrunde, Verfahren sowie eine Computersysteme zur Codierung, Übertragung und Decodierung einer digitalen Nachricht anzugeben, bei der kryptographische Sicherheitsmechanismen vorgesehen sind, die einfacher sind als bei den bekannten Verfahren und Anordnungen.

Bei dem Verfahren gemäß Patentanspruch 1 wird eine digitale Nachricht, die von der ersten Computereinheit zu der zweiten Computereinheit übertragen werden soll, unter Verwendung eines Codierungsformats eines Netzwerkprotokolls zu einer codierten Nachricht codiert. Die codierte Nachricht wird mindestens einem kryptographischen Verfahren unterzogen und die kryptographisch bearbeitete codierte Nachricht wird wiederum unter Verwendung des Codierungsformats des Netzwerkprotokolls codiert.

10

15

20

25

Bei dem Verfahren gemäß Patentanspruch 2 wird die Nachricht entsprechend dem Codierungsformat des Netzwerkprotokolls decodiert. Ferner wird die decodierte kryptographisch bearbeitete Nachricht einem zu dem mindestens einen kryptographischen Verfahren inversen kryptographischen Verfahren unterzogen und die invers kryptographisch bearbeitete Nachricht entsprechend dem Codierungsformat des Netzwerkprotokolls decodiert.

Bei dem Verfahren gemäß Patentanspruch 3 wird eine digitale Nachricht, die von der ersten Computereinheit zu der zweiten Computereinheit übertragen werden soll, unter Verwendung eines Codierungsformats eines Netzwerkprotokolls zu einer codierten Nachricht codiert. Die codierte Nachricht wird mindestens einem kryptographischen Verfahren unterzogen und die kryptographisch bearbeitete codierte Nachricht wird wiederum unter Verwendung des Codierungsformats des Netzwerkprotokolls codiert. Nach erfolgter Codierung wird die gesamte Nachricht von der ersten Computereinheit mindestens zur zweiten Computereinheit übertragen. Die empfangene Nachricht wird in der zweiten Computereinheit entsprechend dem Codierungsformat des Netzwerkprotokolls decodiert. Anschließend wird die decodierte Nachricht dem zu dem verwendeten kryptographischen Verfahren inversen kryptographischen Verfahren unterzogen. In einem letzten Schritt wird die invers kryptographisch bearbeitete Nachricht entsprechend dem Codierungsformat des Netzwerkprotokolls decodiert.

30

Durch die "doppelte" Codierung bzw. Decodierung mit dem jeweiligen Netzwerkprotokoll wird eine sehr einfache, standardkonforme Lösung vorgeschlagen, die Übertragung von Nachrichten eines Netzwerkprotokolls kryptographisch abzusichern. Das Verfahren weist ferner den erheblichen Vorteil der einfachen Realisierbarkeit und somit der schnellen Durchführbarkeit mit Hilfe eines Rechners auf.

- Ein weiterer Vorteil ist darin zu sehen, daß die Netzwerkprotokolle unverändert bleiben können und keine neuen Netzwerkprotokolle definiert werden müssen. Somit ist keine aufwendige Versionsumstellung oder gar Neudefinition von Netzwerkprotokollen erforderlich. Die kryptographische Sicherheit des
- jeweiligen Netzwerkprotokolls kann ohne größeren Aufwand erheblich erhöht werden.

Das Computersystem gemäß Patentanspruch 12 enthält mindestens 15 eine Recheneinheit, die derart eingerichtet ist, daß das Verfahren nach einem der Ansprüche 1 bis 11 durchgeführt wird.

Das Computersystem gemäß Patentanspruch 13 zur Codierung einer digitalen Nachricht unter Verwendung eines Codierungsformats eines Netzwerkprotokolls, umfaßt mindestens folgende Komponenten:

- ein erstes Mittel zur Codierung der digitalen Nachricht unter Verwendung des Codierungsformats des Netzwerkprotokolls zu einer codierten Nachricht,
- ein zweites Mittel zur kryptographischen Bearbeitung der codierten Nachricht,
 - ein drittes Mittel zur Codierung der kryptographisch bearbeiteten Nachricht unter Verwendung des Codierungsformats des Netzwerkprotokolls.

Das Computersystem gemäß Patentanspruch 14 zur Decodierung einer digitalen Nachricht, welches in einem Codierungsformat eines Netzwerkprotokolls vorliegt, umfaßt mindestens folgende Komponenten:

35 -- ein fünftes Mittel zum Empfangen der codierten kryptographisch bearbeiteten Nachricht von der ersten Computereinheit,

30

- -- ein sechstes Mittel zur Decodierung der empfangenen Nachricht entsprechend dem Codierungsformat des Netzwerkprotokolls,
- -- ein siebtes Mittel zur inversen kryptographischen Bearbeitung der decodierten kryptographisch bearbeiteten Nachricht, und
 - -- ein achtes Mittel zur Decodierung der invers kryptographisch bearbeiteten Nachricht entsprechend dem Codierungsformat des Netzwerkprotokolls.

20

25

35

Das Computersystem gemäß Patentanspruch 15 zur Codierung einer digitalen Nachricht, zur Übertragung der Nachricht von einer ersten Computereinheit zu einer zweiten Computereinheit und zur Decodierung der Nachricht enhält mindestens folgende Komponenten

- 15 Komponenten,
 - eine erste Computereinheit, die mindestens folgende Komponenten umfaßt:
 - -- ein erstes Mittel zur Codierung der digitalen Nachricht unter Verwendung eines Codierungsformats eines Netzwerkprotokolls zu einer codierten Nachricht,
 - -- ein zweites Mittel zur kryptographischen Bearbeitung der codierten Nachricht,
 - -- ein drittes Mittel zur Codierung der kryptographisch bearbeiteten Nachricht unter Verwendung des Codierungsformats des Netzwerkprotokolls,
 - -- ein viertes Mittel zum Senden der codierten kryptographisch bearbeiteten Nachricht von der ersten Computereinheit zu der zweiten Computereinheit,
- eine zweite Computereinheit, die mindestens folgende Kompo-30 nenten umfaßt:
 - -- ein fünftes Mittel zum Empfangen der codierten kryptographisch bearbeiteten Nachricht von der ersten Computereinheit,
 -- ein sechstes Mittel zur Decodierung der empfangenen Nachricht entsprechend dem Codierungsformat des Netzwerkprotokolls,

-- ein siebtes Mittel zur inversen kryptographischen Bearbeitung der decodierten kryptographisch bearbeiteten Nachricht, und

-- ein achtes Mittel zur Decodierung der invers kryptographisch bearbeiteten Nachricht entsprechend dem Codierungsformat des Netzwerkprotokolls.

Somit weisen die Computersysteme die oben im Zusammenhang mit dem Verfahren beschriebenen Vorteile ebenfalls auf.

10

20

Vorteilhafte Weiterbildungen der Erfindung ergeben sich aus den abhängigen Ansprüchen.

Besonders vorteilhaft ist das Verfahren im Zusammenhang mit SNMPv1 als Netzwerkprotokoll anwendbar, da für SNMPv1 bisher praktisch keine kryptographische Sicherheit vorhanden ist.

Doch auch bei den anderen Netzwerkprotokollen kann dieses Verfahren und die entsprechende Anordnung zur Durchführung des Verfahrens verwendet werden, da auch dort die Gesamtkomplexität des jeweiligen Netzwerkprotokolls erheblich reduziert wird.

Ferner ist es bei dem Computersystem vorteilhaft, ein zweites 25 Mittel zur kryptographischen Bearbeitung der codierten Nachricht, ein drittes Mittel zur Codierung der kryptographisch bearbeiteten Nachricht unter Verwendung des Codierungsformats des Netzwerkprotokolls sowie ein viertes Mittel zum Senden der codierten kryptographisch bearbeiteten Nachricht zu der zweiten Computereinheit als einen sog. Proxy-Agenten auszuge-30 stalten, der über eine als gesichert angenommene Kommunikationsverbindung zu dem ersten Mittel zur Codierung der digitalen Nachricht unter Verwendung des Netzwerkprotokolls verbunden ist. Der erste Proxy-Agent und die erste Computereinheit können gemeinsam in einer Computereinheit oder auch in zwei 35 unterschiedlichen Computereinheiten realisiert sein.

Auf diese Weise wird unter Verwendung der Proxy-Technik, die aus dem Dokument (M. Rose, The Simple Book, PTR Prentice Hall, 2. Auflage, ISBN 0-13-177254-6, S. 315, 1994) bekannt ist, die Realisierung eines Computersystems zur kryptographisch sicheren Übertragung von Nachrichten des Codierungsformats eines Netzwerkprotokolls erreicht.

Dieser Vorteil ist ebenso dann gegeben, wenn ein fünftes Mittel zum Empfang der codierten kryptographisch bearbeiteten

Nachricht, ein sechstes Mittel zur Decodierung der empfangenen Nachricht entsprechend dem Codierungsformat des Netzwerkprotokolls sowie ein siebtes Mittel zur inversen kryptographischen Bearbeitung der decodierten kryptographisch bearbeiteten Nachricht zusammen in einem zweiten Proxy-Agenten realisiert sind, der über eine als gesichert angenommene Kommunikationsverbindung mit dem Agenten der zweiten Computereinheit unter Verwendung des Netzwerkprotokolls verbunden ist.

4. Kurzbeschreibung der Figuren

20

30

5

In den Fig. ist ein Ausführungsbeispiel der Erfindung dargestellt, die im weiteren näher erläutert wird.

Es zeigen

- 25 Fig. 1 ein Ablaufdiagramm, in dem das erfindungsgemäße Verfahren mit Realisierungsdetails für einen Get-Request dargestellt ist;
 - Fig. 2 ein Ablaufdiagramm, in dem das Verfahren in seinen Verfahrensschritten mit Realisierungsdetails für einen Set-Request dargestellt ist;
 - Fig. 3 ein Ablaufdiagramm, in dem das Verfahren in abstrakter Form dargestellt ist;
- Fig. 4 eine Skizze eines möglichen Aufbaus einer kryptographisch bearbeiteten SNMPv1-Nachricht, in der der
 Sicherheitsmechanismus der Authentifikation der
 Originaldaten realisiert wird;
 - Fig. 5 der Aufbau einer möglichen kryptographisch bearbei-

teten SNMPvl-Nachricht, mit der die Sicherheitsdienste Integrität und Vertraulichkeit der übertragenen SNMPvl-Nachricht realisiert wird;

Fig. 6 der mögliche Aufbau einer kryptographisch bearbeiteten SNMPv1-Nachricht, in der der Sicherheitsdienst der Vertraulichkeit der SNMPv1-Nachricht realisiert wird;

5. Figurenbeschreibung

10

20

35

5

Get-Request

In Fig. 1 sind eine erste Computereinheit C1 und eine zweite Computereinheit C2 symbolhaft dargestellt. Die erste Computereinheit C1 weist eine Managerapplikation MA des SNMPv1 sowie einen ersten Proxy-Agenten PA1 auf.

Die zweite Computereinheit C2 weist einen SNMPv1-Agenten AG sowie einen zweiten Proxy-Agenten PA2 auf Seiten der zweiten Computereinheit C2 auf.

In einem ersten Schritt 101 wird in der ersten Computereinheit C1 ein Get-Request gebildet. Unter der Bildung eines Get-Requests ist zu verstehen, daß eine digitale Nachricht unter Verwendung eines Codierungsformats des SNMPv1-Netzwerkprotokolls zu einer codierten Nachricht, dem Get-Request, codiert wird. Dies erfolgt in einem ersten Mittel 101 der ersten Computereinheit C1 zur Codierung der digitalen Nachricht unter Verwendung des Codierungsformats des Netz-werkprotokolls.

In einem zweiten Schritt 102 wird der Get-Request, d.h. die codierte Nachricht CN von dem ersten Mittel M1 zu dem ersten Proxy-Agenten PA1 auf der Seite der ersten Computereinheit C1 gesendet.

In dem ersten Proxy-Agenten PA1 wird in einem dritten Schritt 103 die codierte Nachricht CN empfangen.

In einem vierten Schritt 104 wird die codierte Nachricht CN in dem ersten Proxy-Agenten PA1 mindestens einem kryptographischen Verfahren unterzogen. Zur kryptographischen Bearbeitung der codierten Nachricht in dem vierten Schritt 104 wird ein zweites Mittel 104 eingesetzt.

10 Unter einem kryptographischen Verfahren ist jedes beliebige kryptographische Verfahren z.B. zur Authentifikation, zur Sicherung der Datenintegrität oder auch zur Verschlüsselung von digitalen Daten zu verstehen. Hierbei können beispielsweise das RSA-Verfahren oder auch der Data-Encryption-Standard, der als DES-Verfahren bezeichnet wird, Verwendung finden.

Als Ergebnis erhält man eine kryptographisch bearbeitete Nachricht KBN, deren Format beispielsweise in den Fig. 3 bis 6 dargestellt ist und im weiteren näher erläutert wird.

20

25

In einem fünften Schritt 105 wird die kryptographisch bearbeitete Nachricht KBN wiederum unter Verwendung des Codierungsformats des SNMP-Netzwerkprotokolls codiert. Unter diesem Verfahrensschritt ist zu verstehen, daß der kryptographisch bearbeitete Get-Request vorzugsweise in einem Set-Request codiert wird, d.h. eingekapselt wird. Ferner ist ein drittes Mittel 105 zur Codierung der kryptographisch bearbeiteten Nachricht unter Verwendung des Codierungsformats des Netzwerkprotokolls vorgesehen.

30

35

Wie im weiteren deutlich wird, ist es vorteilhaft, jede Art von Nachricht, die von der ersten Computereinheit C1 zu der zweiten Computereinheit C2 übertragen werden soll, in dem fünften Schritt 105 als Set-Request zu codieren. Dies ist vorteilhaft, da die Syntax von SNMPv1 für einen Get-Request lediglich Object-Indentifiers als zu übertragende Nutzdaten erlaubt. Es ist bei SNMPv1 nicht möglich, die kryptographisch

bearbeitete Information in einem SNMP-Get-Request einzubinden.

In einem sechsten Schritt 106 wird der Set-Request als codierte kryptographisch bearbeitete Nachricht CKN von der ersten Computereinheit C1 zu der zweiten Computereinheit C2, d.h. von dem ersten Proxy-Agenten PA1 zu einem zweiten Proxy-Agenten PA2 übertragen.

Von dem zweiten Proxy-Agenten PA2 der zweiten Computereinheit C2 wird die codierte kryptographisch bearbeitete Nachricht CKN in einem siebten Schritt 107 empfangen. Hierzu ist ein fünftes Mittel 107 zum Empfangen der codierten kryptographisch bearbeiteten Nachricht CKN vorgesehen.

15

20

25

In einem achten Schritt 108 wird von dem zweiten Proxy-Agenten PA2 standardkonform eine Get-Response als Antwort auf den Set-Request an den ersten Proxy-Agenten PA1 der ersten Computereinheit C1 gesendet. Der Get-Response enthält als Bestätigung den jeweiligen Fehlerzustand.

In einem neunten Schritt 109 wird die empfangene codierte kryptographisch bearbeitete Nachricht CKN unter Verwendung des Codierungsformats des Netzwerkprotokolls entkapselt, d.h. decodiert. Es ist ein sechstes Mittel 109 zur Decodierung der empfangenen Nachricht entsprechend dem Codierungsformat des SNMPv1-Protokolls vorgesehen.

In einem zehnten Schritt 110 wird von dem zweiten Proxy30 Agenten PA2 das zu dem jeweils vorgesehenen kryptographischen
Verfahren inverse kryptographische Verfahren beispielsweise
zur Authentifikation, zur Entschlüsselung bzw. zur Sicherung
der Integrität der übertragenen Daten auf die decodierte
kryptographisch bearbeitete Nachricht DKN angewendet. Hierzu
35 ist ein siebtes Mittel 110 zur inversen kryptographischen Bearbeitung der decodierten kryptographisch bearbeiteten Nachricht DKN vorgesehen.

Weiterhin wird die invers kryptographisch bearbeitete Nachricht IKN, d.h. der originale Get-Request, von dem zweiten Proxy-Agenten PA2 zu der Agentenapplikation AG der zweiten Computereinheit C2 gesendet.

In einem elften Schritt 111 wird der Get-Request von dem Agenten AG empfangen. Hierzu ist ein achtes Mittel 111 Empfangen des Get-Requests vorgesehen.

10

15

5

In einem weiteren Schritt 112 wird die invers kryptographisch bearbeitete Nachricht entsprechend dem Codierungsformat des SNMPv1-Protokolls zu der digitalen Nachricht decodiert, d.h. ausgewertet. Dies bedeutet, daß für den Spezialfall des Get-Requests die über den Get-Request angeforderte Information eines Werts eines sog. Managed Objects (MO), der in der MIB des Agenten AG gespeichert ist, ausgelesen wird. Die Angabe, welche Information tatsächlich angefordert wird, ist als Object-Identifier in dem ursprünglichen Get-Request enthalten.

20

Es wird also in dem zwölften Schritt 112 die angeforderte Aktion ausgeführt, in diesem Fall das Auslesen der angeforderten Information, einen Wert eines Managed Objects. Hierzu ist ein neuntes Mittel 112 zur Durchführung der angeforderten Aktion vorgesehen.

25 tion vor

Wie es in SNMPv1 vorgesehen ist, wird von dem Agenten AG in der zweiten Computereinheit als Antwort auf einen Get-Request ein Get-Response gebildet und in einem dreizehnten Schritt 113 zu dem zweiten Proxy-Agenten PA2 gesendet. Der Get-Response erhält das Ergebnis der Aktion, die von der ersten Computereinheit C1 in dem Get-Request angefordert wurde.

35

30

Der Get-Response wird im weiteren als Antwortnachricht AN bezeichnet. Die Antwortnachricht AN kann entweder direkt zu der ersten Computereinheit C1 übertragen werden oder, zur weiteren Erhöhung der kryptographischen Sicherheit, entsprechend

dem Codierungsformat des Netzwerkprotokolls noch einmal codiert werden. Es ist in der zweiten Computereinheit C2 ein zehntes Mittel 112 zum Senden des Ergebnisses der Aktion zu der ersten Computereinheit C1 vorgesehen.

5

Weiterhin ist ein elftes Mittel 113 zur Bildung der Antwortnachricht AN vorgesehen, die das Ergebnis der Aktion enthält und zur Codierung der Antwortnachricht AN entsprechend dem Codierungsformat des SNMPv1-Protokolls.

10

In einem vierzehnten Verfahrensschritt 114 wird von dem zweiten Proxy-Agenten PA2 die Antwortnachricht AN empfangen. Hierzu ist ein zwölftes Mittel 114 zum Empfangen der Antwortnachricht AN vorgesehen.

15

20

25

30

35

In einem fünfzehnten Schritt 115 wird die codierte Antwortnachricht AN mindestens einem kryptographischen Verfahren unterzogen. Hierfür ist ein dreizehntes Mittel 115 zur Bearbeitung der Antwortnachricht AN mit mindestens einem kryptographischen Verfahren vorgesehen. Das Ergebnis dieses Verfahrensschritts ist eine in einem Sicherheitsrahmen eingekapselte Get-Response.

Die kryptographisch bearbeitete Antwortnachricht KBAN wird in einer Sicherheits-MIB in dem zweiten Proxy-Agenten PA2 gespeichert (Schritt 116). Der Aufbau der Sicherheits-MIB wird im weiteren detailiert beschrieben.

Um die kryptographisch bearbeitete Antwortnachricht KBAN zu erlangen, wird von dem ersten Proxy-Agenten PA1 der ersten Computereinheit C1 ein Get-Request, d.h. eine Abrufnachricht ABN gebildet. Hierfür ist ein vierzehntes Mittel 117 zur Bildung und Codierung der Abrufnachricht ABN entsprechend dem Codierungsformat des SNMPv1-Protokolls vorgesehen, mit der die kryptographisch bearbeitete Antwortnachricht KBAN von der zweiten Computereinheit C2 angefordert wird. Ferner wird die

codierte Abrufnachricht ABN von der ersten Computereinheit Cl zu der zweiten Computereinheit C2 gesendet.

In einem achtzehnten Schritt 118 wird in dem zweiten ProxyAgenten PA2 die Abrufnachricht ABN, d.h. in diesem Fall der
Get-Request, empfangen und standardkonform der übliche GetResponse, der in diesem Fall die kryptographisch bearbeitete
Antwortnachricht KBAN enthält, an den ersten Proxy-Agenten
PA1 gesendet. Hierzu ist in der zweiten Computereinheit C2
ein fünfzehntes Mittel 118 zum Empfangen der Abrufnachricht
ABN und zur Codierung der in der Abrufnachricht ABN angeforderten kryptographisch bearbeiteten Antwortnachricht KBAN
entsprechend dem Codierungsformat des SNMPv1-Protokolls, d.h.
zur Codierung des angeforderten Get-Response vorgesehen.

15

10

5

Die codierte kryptographisch bearbeitete Antwortnachricht wird von dem zweiten Proxy-Agenten PA2 zu dem ersten Proxy-Agenten PA1 übertragen.

In einem weiteren Schritt 119 wird in dem ersten ProxyAgenten PA1 die codierte kryptographisch bearbeitete Antwortnachricht, enthalten in der standardkonformen Get-Response,
empfangen. Hierfür ist ein sechzehntes Mittel 119 zum Empfangen der Get-Response in der ersten Computereinheit C1 vorgesehen.

In einem weiteren Schritt 120 wird der Get-Request decodiert, d.h. entkapselt und der ursprünglich von dem Agenten AG der zweiten Computereinheit C2 gebildete Get-Response zu der Managerapplikation MA der ersten Computereinheit C1 gesendet. Hierfür ist ein siebzehntes Mittel 120 vorgesehen zum Decodieren der Get-Response und zum Senden der ursprünglichen, in der Get-Response enthaltenen Get-Response, die die angeforderte Information enthält, zu der Managerapplikation MA.

35

30

In einem letzten Schritt 121 wird die Get-Response von der Managerapplikation MA empfangen und der angeforderte Wert ausgewertet und abgespeichert. Hierfür ist ein achtzehntes Mittel 121 zum Empfangen und Auswerten von Managementinformation in der Managerapplikation MA vorgesehen.

Auf diese Weise wird erreicht, daß ohne großen Mehraufwand und ohne das Verfahren des SNMPv1-Protokolls ändert zu müssen, eine kryptographische Sicherung der Kommunikation möglich wird.

10 Get-Next-Request

Für einen Get-Next-Request, der ebenfalls im Rahmen des SNMPv1-Protokolls vorgsehen ist, wird das Verfahren auf die gleiche Weise, wie für den Get-Request beschrieben, durchgeführt, lediglich mit einem veränderten, entsprechend angepaßten Object-Identifier für den angeforderten Wert des jeweiligen Managed Objects.

Set-Request

20

25

15

In Fig. 2 ist das Verfahren für einen Set-Request als codierte digitale Nachricht CN dargestellt. Zur einfacheren Erläuterung wird lediglich das Verfahren im weiteren beschrieben, die Mittel sind entsprechend ausgestaltet, daß die einzelnen Verfahrensschritte mit den Computereinheiten C1, C2 durchgeführt werden können.

In einem ersten Schritt 201 wird der Set-Request, d.h. die digitale Nachricht codiert.

30

In einem zweiten Schritt 202 wird von dem Manager MA der ersten Computereinheit der Set-Request, d.h. die codierte Nachricht CN zu dem ersten Proxy-Agenten PA1 gesendet.

In einem dritten Schritt 203 wird die codierte Nachricht CN von dem ersten Proxy-Agenten PA1 empfangen.

In einem vierten Schritt 204 wird ein kryptographisches Verfahren auf die codierte Nachricht CN angewendet. Das Ergebnis der kryptographischen Bearbeitung ist eine kryptographisch bearbeitete Nachricht KBN.

5

10

20

25

30

In einem fünften Schritt 205 wird die kryptographisch bearbeitete Nachricht KBN wiederum unter Verwendung des Codierungsformats des SNMPv1-Protokolls codiert zu einer codierten kryptographisch bearbeiteten Nachricht CKN. Hierfür wird wiederum ein Set-Request verwendet.

Der Set-Request wird von dem ersten Proxy-Agenten PA1 zu dem zweiten Proxy-Agenten PA2 gesendet (Schritt 206).

15 In einem siebten Schritt 207 wird von dem zweiten Proxy-Agenten PA2 der Set-Request empfangen.

Als Reaktion auf den Empfang des Set-Requests sendet standardkonform der zweite Proxy-Agent PA2 eine Get-Response, die als Bestätigung den Fehlerzustand enthält (Schritt 208).

In einem weiteren Schritt 209 wird die codierte kryptographisch bearbeitete Nachricht decodiert, d.h. "ausgepackt". Das Ergebnis ist die decodierte kryptographisch bearbeitete Nachricht DKN.

In einem zehnten Schritt 210 wird jeweils das zu dem verwendeten kryptographischen Verfahren inverse kryptographische Verfahren auf die kryptographisch bearbeitete Nachricht DKN angewendet. Ferner wird die invers kryptographisch bearbeitete Nachricht IKN, d.h. der ursprüngliche Set-Request von dem zweiten Proxy-Agenten PA2 zu dem Agenten AG der zweiten Computereinheit C2 gesendet.

In einem elften Schritt 211 wird von dem Agenten AG die decodierte kryptographisch bearbeitete Nachricht empfangen und in einem weiteren Schritt 212 die in dem Set-Request angegebene Aktion durchgeführt.

Als Reaktion sendet der Agent AG der zweiten Computereinheit C2 standardkonform die Antwortnachricht AN in Form eines Get-Response zu dem zweiten Proxy-Agenten PA2 (Schritt 213).

In einem vierzehnten Schritt 214 empfängt der zweite Proxy-Agent PA2 die Antwortnachricht AN.

10

In einem fünfzehnten Schritt 215 wird wiederum auf die Antwortnachricht AN mindestens ein vorgebbares kryptographisches Verfahren angewendet.

- Die weiteren Verfahrensschritte 216, 217, 218, 219, 220 sowie 221 entsprechen den in Zusammenhang mit einem Get-Request beschriebenen Verfahren, den Verfahrensschritten 116, 117, 118, 119, 120 sowie 121.
- Die Sicherheits-MIB enthält Einträge, die in ihrer Struktur die übliche Syntax zur Beschreibung von Mananged-Objects verwendet. Einträgen in der Sicherheits-MIB werden eindeutige Object-Identifiers zugeordnet, die zur eindeutigen Identifizierung der Einträge in der Sicherheits-MIB verwendet werden.
- Die Object-Identifiers werden in der globalen SNMP-MIB registriert. Damit wird erreicht, daß der Zweck und die Syntax des jeweiligen Managed-Objects bekannt ist. Die verschiedenen Einträge der Sicherheits-MIB können beispielsweise entweder digital unterzeichnete, integritätsgeschützte, oder ver-
- schlüsselte Managementinformation enthalten. Selbstverständlich können beliebige Kombinationen der oben beschriebenen Mechanismen in der Sicherheits-MIB eingetragen sein und somit im Rahmen des Verfahrens berücksichtigt werden.
- Im weiteren wird eine mögliche Beispiel-Syntax in ASN.1 (Abstract Syntax Notation One) einer solchen Sicherheits-MIB dargestellt.

Die Syntax eines sicheren, eingekapselten Managed-Objects ist OCTET STRING. Der Aufbau eines solchen eingekapselten Managed-Objects ist wie folgt:

SecureMO ::=

SEQUENCE {
 PlainHeader,

EncapsulatedData

5 }

PlainHeader ::=

SEQUENCE {

SecurityAssociationID,

10 UsedAlgorithms,

AlgorithmParameters

}

EncapsulatedData ::= OCTET STRING

15 -- signed, encrypted, or integrity protected

-- ASN.1-encoded data

SecurityAssociationID ::= OBJECT IDENTIFIER

20 UsedAlgorithms ::= INTEGER (0..7)

-- value 0 stands for "no security"

-- value 1 stands for "signed"

-- value 2 stands for "integrity protected"

-- value 3 stands for "signed" and "integrity protected"

21

25 -- value 4 stands for "encrypted"

-- value 5 stands for "signed" and "encrypted"

-- value 6 stands for "integrity protected" and

-- "encrypted"

-- value 7 stands for "signed", "integrity protected"

30 -- and "encrypted"

AlgorithmParameters ::=

-- necessary parameters for the particular

-- algorithms in use

Der Wert des Parameters UsedAlgorithms wird nach dem folgenden Schema gebildet. Er kann als Bit-String der Länge 3 Bit repräsentiert werden, wobei das Bit niedrigster Wertigkeit die Verwendung digitaler Signatur ("signed") anzeigt, das Bit mit zweitniedrigster Wertigkeit beispielsweise anzeigt, ob Mechanismen zur Sicherung der Datenintegrität vorgesehen sind ("integrity protected"), und das Bit mit der höchsten Wertigkeit beschreibt, ob die Daten verschlüsselt wurden ("encrypted").

10

5

Somit kann das Ergebnis jeder kryptographischen Bearbeitung einer Nachricht als ein Bit-String mit der Länge 3 beschrieben werden. Die kryptographisch bearbeitete Nachricht wird als OCTET STRING codiert. Besteht sie aus einer nicht durch 8 teilbaren Anzahl von Bits, so kann sie jedoch durch Anwendung eines sog. Paddings, d.h. durch Auffüllen von Bits ohne semantische Bedeutung, zu einem OCTET STRING erweitert werden.

Diese Situation ist beispielhaft in einem Ablaufdiagramm in 20 Fig. 3 dargestellt.

Ein SNMPv1-Request SR wird gemäß den Vorschriften zur Codierung des jeweiligen Netzprotokolls in ASN.1

(Codierungsregeln, Syntaxdefinition, ER) codiert 301. Der codierte SNMP-Request CSR, d.h. die codierte Nachricht CN wird in einem zweiten Schritt 302 dem jeweiligen kryptographischen Verfahren unterzogen. Hierbei werden beispielsweise kryptographische Schlüssel, Parameter zur Angabe des verwendeten Algorithmus, sowie zusätzliche Information, allgemein kryptographische Information VI, zur Durchführung des jeweiligen kryptographischen Verfahrens verwendet.

Der sich ergebende Bit-String BS wird beispielsweise durch Auffüllen von Füllbits in einem Schritt 303 zu einem OCTET 35 STRING OS konvertiert, z.B. unter Verwendung von Padding PA.

30

Die abstrakte Vorgehensweise zur inversen kryptographischen Bearbeitung wird entsprechend umgekehrt durchgeführt.

Es ist vorteilhaft, existierende Funktionen zur Sicherung der Kommunikation im Rahmen von SNMPv1 dort anzuwenden, wo es möglich ist und diese Sicherheitsfunktionen mit weiteren kryptographischen Verfahren zu verstärken, wo es nötig ist.

So ist es vorteilhaft, das Konzept von Community-Strings in SNMPv1 auch im Rahmen dieses Verfahrens zu verwenden. Im Rah-10 men des Konzepts einer Community werden Gruppen definiert und den einzelnen Gruppen Zugriffsrechte für die jeweiligen Mitglieder der Gruppe zugeordnet. Eine Community und die der Community zugeordneten Zugriffsrechte sind Teil einer Konfiguration eines SNMPv1-Agenten. Es ist vorteilhaft, jeweils 15 Communities mit spezifischen Sicherheitsmechanismen zu assoziieren. So ist es beispielsweise möglich, einer Community unterschiedliche kryptographische Algrorithmen, kryptographische Schlüssel und entsprechende Parameter, die im Rahmen des kryptographischen Verfahren jeweils verwendet werden, Mit-20 gliedern der Community zuzuordnen.

Standardkonforme Object-Identifier werden vorzugsweise als Angaben verwendet, welche in kryptographischen Verfahren verwendet werden sollen.

Bei der Sicherheitskonfiguration wird vorzugsweise anstelle von kryptographischen Schlüsseln Object-Identifier auf gespeicherte kryptographische Schlüssel verwendet, die im weiteren als Schlüssel-Identifier bezeichnet werden. Durch diese Vorgehensweise wird das jeweilige Schlüsselmaterial besser gesichert.

Weiterhin kann das jeweilige Schlüsselmaterial dadurch stär35 ker geschützt werden, daß beispielsweise die Dateien, in denen die kryptographischen Schlüssel gehalten werden, verschlüsselt werden oder spezielle Hardwareeinheiten zum Schutz

der kryptographischen Schlüssel vorgesehen sind, beispielsweise Chipkarten.

Die jeweils zu verwendenden Realisierungsdetails ergeben sich aus der Sicherheitspolitik, die entsprechend der Anwendung stark variieren kann.

Authentifikation des Datenursprungs

- 10 Um den Sicherheitsdienst der Authentifikation der Ursprungsdaten zu erreichen kann beispielsweise folgende Information in der kryptographisch bearbeiteten Nachricht vorgesehen sein (vgl. Fig. 4).
- Der SNMPv1-Request, d.h. die codierte Nachricht CN, wird durch die kryptographische Bearbeitung mit folgenden Headerbzw. Trailer-Informationen umkapselt, wodurch die kryptographisch bearbeitete Nachricht KBN entsteht.
- 20 Ein Authentifikations-Header AH enthält einen SchlüsselIdentifier KID, mit dem der jeweils zu verwendende kryptographische Schlüssel angegeben ist über einen Object-Identifier,
 einen Algorithm-Identifier AID, mit dem der jeweils zu verwendende kryptographische Algorithmus zur Authentifikation
 25 angegeben ist, Algorithmus-Parameter AP, mit denen angegeben
 - wird, welche Parameter im Rahmen der Authentifikation verwendet werden, ein Zeitstempel TS sowie eine Zufallszahl RN.
- Ferner ist als Trailerinformation TI eine digitale Signatur
 30 DS vorgesehen. Als Algorithmus zur Authentifikation kann beispielsweise das asymmetrische RSA-Verfahren eingesetzt werden.

Zugriffskontrolle für Managementinformation

35

Die SNMPv1-Zugriffskontrolle basiert auf zwei Mechanismen.

Erstens wird jedem Managed-Object in einer MIB ein Zugriffskontrollwert zugeordnet, der einen der drei folgenden Werte aufweist:

- Read-Only,
- 5 Read-Write,
 - Write-Only,
 - Not-Accessable.

Zweitens wird jeder Community in dem SNMPvl-

10 Agentenkonfiguration ein sog. MIB-View zusammen mit den jeweiligen Zugriffsrechten zugeordnet. Ein MIB-View enthält eine vorgebbare Anzahl von Object-Identifiern, die die jeweiligen Unterbäume oder sog. Blätter des SNMP-Registratur-Baums bezeichnet.

15

Die jeweiligen Zugriffsrechte weisen einen der folgenden Werte auf:

- Read Only,
- Write-Only,
- 20 Read-Write.
 - None.

Sicherung der Datenintegrität eines SNMP-Requests

Zur Sicherung der Datenintegrität wird ein Mechanismus zur kryptographischen Sicherung der Datenintegrität eingesetzt. Hierfür werden Datenintegritätsprüfsummen über den gesamten SNMPv1-Request oder einen Teil davon gebildet. Dies kann beispielsweise mittels des DES im sog. Cipher-Block-Chaining-Mode (CBC-Modus) erfolgen. Für diesen speziellen Mechanismus ist die Verwendung eines 64 Bit langen Inititalisierungswerts erforderlich, der jeder Partei der jeweiligen Sicherheitsgruppe bekannt sein muß. Der Intitialisierungswert ist Teil der Algorithmusparameter AP, die in der Header-Information HI der kryptographisch bearbeiteten Nachricht KBN verwendet wird (vgl. Fig. 5). Ferner weist die Header-Information HI einen

Schlüssel-Identifier KID sowie einen Algorithmus-Identifier

AID auf, deren Funktionalität gleich ist wie bei der Authentifikation.

Ferner ist in einer Trailer-Information TI ein Integritätsprüfwert ICV vorgesehen.

Verschlüsselung von SNMPv1-Requests

Vertraulichkeit der übertragenen SNMPv1-Daten kann auf ähnliche Weise erfolgen, wie die Sicherung der Datenintegrität.
Zur Verschlüsselung kann beispielsweise wiederum das DESVerfahren im CBC-Modus verwendet werden. In diesem Fall ist
wiederum ein Initialisierungswert als Algorithmusparameter AP
und einer Header-Information HI der kryptographisch bearbeiteten Nachricht KBN erforderlich (vgl. Fig. 6).

Wiederum ist in der Header-Information HI ein Schlüssel-Identifier KID sowie ein Algorithmus-Identifier AID mit oben beschriebener Funktionalität vorgesehen.

Weiterhin können Mechanismen zur Protokollierung der Kommunikation sowie zur Alarmgebung bei Auffinden von Angriffsversuchen vorgesehen sein.

Das Verfahren und das Computersystem können sehr vorteilhaft im Rahmen eines Szenarios verwendet werden, bei dem ein Anbieter eines Kommunikationsnetzes Bandbreite des Kommunikationsnetzes einem Dienstanbieter zur Verfügung stellt, der Dritten zusätzliche Dienste zur Verfügung stellt, die das Kommunikationsnetz als solche nicht vorsieht. In diesem Zu

Kommunikationsnetz als solche nicht vorsieht. In diesem Zusammenhang kann das Verfahren sowie das Computersystem vorteilhaft beispielsweise zur Kontrolle oder auch zur Abrechnung der von dem Anbieter des gesamten Kommunikationsnetzes zur Verfügung gestellten Resourcen dienen. In diesem Fall

wird der Manager auf einem Computer des Anbieters des gesamten Kommunikationsnetzes realisiert sein und ein Agent jeweils bei dem Anbieter zusätzlicher Dienste.

10

In einer Variante des oben beschriebenen Ausführungsbeispiels ist es vorgesehen, die Antwortnachricht direkt, ohne Warten auf eine Abrufnachricht, zu codieren und an die erste Computereinheit zu senden. Somit sind folgende Schritte in der zweiten Computereinheit nicht erforderlich:

- die Codierung einer Abrufnachricht entsprechend dem Codierungsformat des Netzwerkprotokolls in der ersten Computereinheit, mit der die kryptographisch bearbeitete Antwortnachricht von der zweiten Computereinheit angefordert wird,
- die Übertragung der Abrufnachricht von der ersten Computereinheit zu der zweiten Computereinheit, sowie
 - das Empfangen der Abrufnachricht.

15 Entsprechendes gilt für das Computersystem.

Anschaulich kann das Verfahren derart beschrieben werden, daß zu dem standardkonformen Netzwerkprotokoll z.B. dem SNMPv1-Protokoll auf den jeweiligen SNMP-Request oder auch CMIP-Request, ein kryptographisches Verfahren angewendet wird, mit dem eine kryptographische Sicherung des SNMP-Requests bzw. dem CMIP-Request erreicht wird. Um jedoch die Verwendung standardkonformer SNMP-Verfahren zu ermöglichen, wird die kryptographisch bearbeitete Nachricht wiederum mit dem jeweiligen Codierungsformat des Netzwerkprotokolls codiert. Dies entspricht einer "doppelten" Anwendung des jeweiligen Netzwerkprotokolls auf die zu codierende Nachricht.

Patentansprüche

- 1. Verfahren zur Codierung einer digitalen Nachricht unter Verwendung eines Codierungsformats eines Netzwerkprotokolls,
- bei dem die Nachricht unter Verwendung des Codierungsformats des Netzwerkprotokolls zu einer codierten Nachricht codiert wird,
 - bei dem die codierte Nachricht mindestens einem kryptographischen Verfahren unterzogen wird, und
- 10 bei dem die kryptographisch bearbeitete Nachricht unter Verwendung des Codierungsformats des Netzwerkprotokolls codiert wird.
- Verfahren zur Decodierung einer digitalen Nachricht, wel ches in einem Codierungsformat eines Netzwerkprotokolls vorliegt,
 - bei dem die Nachricht entsprechend dem Codierungsformat des Netzwerkprotokolls decodiert wird,
- bei dem die decodierte kryptographisch bearbeitete Nach richt einem zu dem mindestens einen kryptographischen Verfahren inversen kryptographischen Verfahren unterzogen wird, und
 bei dem die invers kryptographisch bearbeitete Nachricht entsprechend dem Codierungsformat des Netzwerkprotokolls decodiert wird.

- 3. Verfahren zur Codierung einer digitalen Nachricht, zur Übertragung der Nachricht von einer ersten Computereinheit zu einer zweiten Computereinheit und zur Decodierung der Nachricht,
- 30 bei dem in der ersten Computereinheit folgende Schritte durchgeführt werden:
 - -- die Nachricht wird unter Verwendung eines Codierungsformats eines Netzwerkprotokolls zu einer codierten Nachricht codiert,
- 35 -- die codierte Nachricht wird mindestens einem kryptographischen Verfahren wird,

- -- die kryptographisch bearbeitete Nachricht wird unter Verwendung des Codierungsformats des Netzwerkprotokolls codiert,
- bei dem die codierte kryptographisch bearbeitete Nachricht von der ersten Computereinheit zu der zweiten Computereinheit übertragen wird,
- bei dem in der zweiten Computereinheit folgende Schritte durchgeführt werden:
- -- die empfangene Nachricht wird entsprechend dem Codierungsformat des Netzwerkprotokolls decodiert,
- die decodierte kryptographisch bearbeitete Nachricht wird einem zu dem mindestens einen kryptographischen Verfahren inversen kryptographischen Verfahren unterzogen, und
 - die invers kryptographisch bearbeitete Nachricht wird entsprechend dem Codierungsformat des Netzwerkprotokolls zu der digitalen Nachricht decodiert.
 - 4. Verfahren nach Anspruch 3,
 - bei dem die digitale Nachricht eine Anfrage zur Ausführung einer vorgebbaren Aktion enthält,
- bei dem in der zweiten Computereinheit die angeforderte Aktion ausgeführt wird, und
 - bei dem in der zweiten Computereinheit das Ergebnis der Aktion in einer Antwortnachricht zu der ersten Computereinheit gesendet wird.

15

- 5. Verfahren nach Anspruch 3,
- bei dem die digitale Nachricht eine Anfrage zur Ausführung einer vorgebbaren Aktion enthält,
- bei dem in der zweiten Computereinheit die angeforderte Ak-30 tion ausgeführt wird,
 - bei dem in der zweiten Computereinheit eine Antwortnachricht gebildet wird, die ein Ergebnis der Aktion enthält,
 - bei dem in der zweiten Computereinheit die Antwortnachricht entsprechend dem Codierungsformat des Netzwerkprotokolls co-
- 35 diert wird,
 - bei dem in der zweiten Computereinheit die Antwortnachricht mindestens einem kryptographischen Verfahren unterzogen wird,

Side of the second seco

20

- bei dem in der zweiten Computereinheit die kryptographisch bearbeitete Antwortnachricht gespeichert wird,
- bei dem in der ersten Computereinheit eine Abrufnachricht entsprechend dem Codierungsformat des Netzwerkprotokolls codiert wird, mit der die kryptographisch bearbeitete Antwortnachricht von der zweiten Computereinheit angefordert wird,
- bei dem die Abrufnachricht von der ersten Computereinheit zu der zweiten Computereinheit übertragen wird,
- bei dem die Abrufnachricht von der zweiten Computereinheit 10 empfangen wird,
 - bei dem die kryptographisch bearbeitete Antwortnachricht entsprechend dem Codierungsformat des Netzwerkprotokolls codiert wird, und
- bei dem die codierte kryptographisch bearbeitete Antwort-15 nachricht von der zweiten Computereinheit zu der ersten Computereinheit übertragen wird.
 - 6. Verfahren nach Anspruch 3,
 - bei dem die digitale Nachricht eine Anfrage zur Ausführung einer vorgebbaren Aktion enthält,
 - bei dem in der zweiten Computereinheit die angeforderte Ak-tion ausgeführt wird,
 - bei dem in der zweiten Computereinheit eine Antwortnachricht gebildet wird, die ein Ergebnis der Aktion enthält,
- 25 bei dem in der zweiten Computereinheit die Antwortnachricht entsprechend dem Codierungsformat des Netzwerkprotokolls codiert wird,
 - bei dem in der zweiten Computereinheit die Antwortnachricht mindestens einem kryptographischen Verfahren unterzogen wird,
- bei dem die kryptographisch bearbeitete Antwortnachricht entsprechend dem Codierungsformat des Netzwerkprotokolls codiert wird, und
 - bei dem die codierte kryptographisch bearbeitete Antwortnachricht von der zweiten Computereinheit zu der ersten Computereinheit übertragen wird.
 - 7. Verfahren nach einem der Ansprüche 2 bis 6,

bei dem in der zweiten Computereinheit die kryptographisch bearbeitete Antwortnachricht in einer Management Information Base (MIB) gespeichert wird.

- 8. Verfahren nach einem der Ansprüche 1 bis 4, bei dem als Netzwerkprotokoll das Simple Network Management Protocol Version 1 (SNMPv1) verwendet wird.
 - 9. Verfahren nach Anspruch 8,
- bei dem in der ersten Computereinheit bei der Codierung der kryptographisch bearbeiteten Nachricht ein Set-Request gebildet wird, und
 - bei dem der Set-Request von der ersten Computereinheit zu der zweiten Computereinheit übertragen wird.

15

- 10. Verfahren nach Anspruch 8 oder 9,
- bei dem als Abrufnachricht ein Get-Request verwendet wird,
- bei dem bei der Codierung der angeforderten kryptographisch bearbeiteten Antwortnachricht ein Get-Response gebildet wird.

- 11. Verfahren nach einem der Ansprüche 4 bis 10, bei dem als Aktion eine Informationsabfrage und/oder eine Informationsangabe der zweiten Computereinheit übertragen wird.
- 25 12. Vorrichtung mit mindestens einer Recheneinheit, die derart eingerichtet ist, daß das Verfahren nach einem der Ansprüche 1 bis 11 durchführbar ist.
- 13. Vorrichtung zur Codierung einer digitalen Nachricht unter 30 Verwendung eines Codierungsformats eines Netzwerkprotokolls, das mindestens folgende Komponenten umfaßt:
 - ein erstes Mittel zur Codierung der digitalen Nachricht unter Verwendung des Codierungsformats des Netzwerkprotokolls zu einer codierten Nachricht,
- 35 ein zweites Mittel zur kryptographischen Bearbeitung der codierten Nachricht,

- ein drittes Mittel zur Codierung der kryptographisch bearbeiteten Nachricht unter Verwendung des Codierungsformats des Netzwerkprotokolls.
- 5 14. Vorrichtung zur Decodierung einer digitalen Nachricht, welches in einem Codierungsformat eines Netzwerkprotokolls vorliegt, das mindestens folgende Komponenten umfaßt:
 - -- ein fünftes Mittel zum Empfangen der codierten kryptographisch bearbeiteten Nachricht von der ersten Computereinheit,
- 10 -- ein sechstes Mittel zur Decodierung der empfangenen Nachricht entsprechend dem Codierungsformat des Netzwerkprotokolls,
 - -- ein siebtes Mittel zur inversen kryptographischen Bearbeitung der decodierten kryptographisch bearbeiteten Nachricht,
- 15 und
 - -- ein achtes Mittel zur Decodierung der invers kryptographisch bearbeiteten Nachricht entsprechend dem Codierungsformat des Netzwerkprotokolls.
- 15. Vorrichtung zur Codierung einer digitalen Nachricht, zur Übertragung der Nachricht von einer ersten Computereinheit zu einer zweiten Computereinheit und zur Decodierung der Nachricht,
- bei dem eine erste Computereinheit vorgesehen ist, die min-25 destens folgende Komponenten umfaßt:
 - -- ein erstes Mittel zur Codierung der digitalen Nachricht unter Verwendung eines Codierungsformats eines Netzwerkprotokolls zu einer codierten Nachricht,
- -- ein zweites Mittel zur kryptographischen Bearbeitung der 30 codierten Nachricht,
 - -- ein drittes Mittel zur Codierung der kryptographisch bearbeiteten Nachricht unter Verwendung des Codierungsformats des Netzwerkprotokolls,
- -- ein viertes Mittel zum Senden der codierten kryptogra-35 phisch bearbeiteten Nachricht von der ersten Computereinheit zu der zweiten Computereinheit,

- bei dem eine zweite Computereinheit vorgesehen ist, die mindestens folgende Komponenten umfaßt:
- -- ein fünftes Mittel zum Empfangen der codierten kryptographisch bearbeiteten Nachricht von der ersten Computereinheit,
- 5 -- ein sechstes Mittel zur Decodierung der empfangenen Nachricht entsprechend dem Codierungsformat des Netzwerkprotokolls,
 - -- ein siebtes Mittel zur inversen kryptographischen Bearbeitung der decodierten kryptographisch bearbeiteten Nachricht,
- 10 und

- -- ein achtes Mittel zur Decodierung der invers kryptographisch bearbeiteten Nachricht entsprechend dem Codierungsformat des Netzwerkprotokolls.
- 15 16. Vorrichtung nach Anspruch 13 oder 15, bei dem als drittes Mittel das erste Mittel vorgesehen ist.
 - 17. Vorrichtung nach Anspruch 14 oder 15, bei dem als achtes Mittel das sechste Mittel vorgesehen ist.
 - 18. Vorrichtung nach einem der Ansprüche 15 bis 17,
 - bei dem die digitale Nachricht eine Anfrage zur Ausführung einer vorgebbaren Aktion enthält,
- bei dem in der zweiten Computereinheit ein neuntes Mittel

 25 zur Durchführung der angeforderten Aktion vorgesehen ist, und

 bei dem in der zweiten Computereinheit ein zehntes Mittel

 zum Senden des Ergebnisses der Aktion zu der ersten Computereinheit vorgesehen ist.
- 30 19. Vorrichtung nach einem der Ansprüche 15 bis 18,
 - bei dem die digitale Nachricht eine Anfrage zur Ausführung einer vorgebbaren Aktion enthält,
 - bei dem in der zweiten Computereinheit ein neuntes Mittel zur Durchführung der angeforderten Aktion vorgesehen ist,
- 35 bei dem in der zweiten Computereinheit ein elftes Mittel zur Bildung einer Antwortnachricht, die ein Ergebnis der Aktion enthält, vorgesehen ist,

- bei dem in der zweiten Computereinheit ein zwölftes Mittel zur Codierung Antwortnachricht entsprechend dem Codierungsformat des Netzwerkprotokolls,
- bei dem in der zweiten Computereinheit ein dreizehntes Mittel zur Bearbeitung der Antwortnachricht mit mindestens einem kryptographischen Verfahren vorgesehen ist,
 - bei dem in der zweiten Computereinheit ein vierzehntes Mittel zur Speicherung der kryptographisch bearbeiteten Antwortnachricht vorgesehen ist,
- bei dem in der ersten Computereinheit ein fünfzehntes Mittel zur Bildung und Codierung einer Abrufnachricht entsprechend dem Codierungsformat des Netzwerkprotokolls, mit der die kryptographisch bearbeitete Antwortnachricht von der zweiten Computereinheit angefordert wird, vorgesehen ist,
- bei dem in der ersten Computereinheit ein sechzehntes Mittel zum Senden der Abrufnachricht von der ersten Computereinheit zu der zweiten Computereinheit, vorgesehen ist,
 - bei dem in der zweiten Computereinheit ein siebzehntes Mittel zum Empfangen der Abrufnachricht vorgesehen ist
- 20 bei dem in der zweiten Computereinheit ein achtzehntes Mittel zur Codierung der in der Abrufnachricht angeforderten kryptographisch bearbeiteten Antwortnachricht entsprechend dem Codierungsformat des Netzwerkprotokolls, vorgesehen ist, und
- 25 bei dem in der zweiten Computereinheit ein neunzehntes Mittel zum Senden der codierten kryptographisch bearbeiteten Antwortnachricht von der zweiten Computereinheit zu der ersten Computereinheit, vorgesehen ist.
- 30 20. Vorrichtung nach einem der Ansprüche 15 bis 18,
 - bei dem die digitale Nachricht eine Anfrage zur Ausführung einer vorgebbaren Aktion enthält,
 - bei dem in der zweiten Computereinheit ein neuntes Mittel zur Durchführung der angeforderten Aktion vorgesehen ist,
- 35 bei dem in der zweiten Computereinheit ein elftes Mittel zur Bildung einer Antwortnachricht, die ein Ergebnis der Aktion enthält, vorgesehen ist,

- bei dem in der zweiten Computereinheit ein zwölftes Mittel zur Codierung Antwortnachricht entsprechend dem Codierungsformat des Netzwerkprotokolls,
- bei dem in der zweiten Computereinheit ein dreizehntes Mittel zur Bearbeitung der Antwortnachricht mit mindestens einem kryptographischen Verfahren vorgesehen ist,
 - bei dem in der zweiten Computereinheit ein achtzehntes Mittel zur Codierung der kryptographisch bearbeiteten Antwortnachricht entsprechend dem Codierungsformat des Netzwerkpro-
- 10 tokolls, vorgesehen ist, und
 - bei dem in der zweiten Computereinheit ein neunzehntes Mittel zum Senden der codierten kryptographisch bearbeiteten Antwortnachricht von der zweiten Computereinheit zu der ersten Computereinheit, vorgesehen ist.

21. Vorrichtung nach Anspruch 19 oder 20, bei dem das vierzehnte Mittel derart ausgestaltet ist, daß die kryptographisch bearbeitete Antwortnachricht in einer Management Information Base (MIB) gespeichert wird.

20

22. Vorrichtung nach einem der Ansprüche 13 bis 21, das derart ausgestaltet ist, daß als Netzwerkprotokoll das Simple Network Management Protocol Version 1 (SNMPv1) verwendet wird.

- 23. Vorrichtung nach Anspruch 13 oder 15,
- das derart ausgestaltet ist, daß als Netzwerkprotokoll das Simple Network Management Protocol Version 1 (SNMPv1) verwendet wird , und
- bei dem das dritte Mittel zur Codierung der kryptographisch bearbeiteten Nachricht derart ausgestaltet ist, daß bei der Codierung der kryptographisch bearbeiteten Nachricht ein Set-Request gebildet wird.
- 35 24. Vorrichtung nach Anspruch 22,

- bei dem das fünfzehnte Mittel zur Bildung und Codierung der Abrufnachricht derart ausgestaltet ist, daß ein Get-Request gebildet wird,
- bei dem das achtzehnte Mittel zur Codierung der in der Abrufnachricht angeforderten kryptographisch bearbeiteten Antwortnachricht derart ausgestaltet ist, daß ein Get-Response gebildet wird.
- 25. Vorrichtung nach einem der Ansprüche 15 bis 24,
 10 bei dem als Aktion eine Informationsabfrage und/oder eine Informationsangabe der zweiten Computereinheit vorgesehen ist.
- 26. Vorrichtung nach einem der Ansprüche 12 bis 25, bei dem das zweite Mittel, das dritte Mittel und das vierte Mittel zusammen als ein erster Proxy Agent ausgestaltet sind, und/oder

bei dem das fünfte Mittel, das sechste Mittel und das siebte Mittel zusammen als ein zweiter Proxy Agent ausgestaltet sind.

20

25

27. Kommunikationssystem mit einem Managers eines Kommunikationsnetzes und eines Zwischenmanagers eines Kommunikationsnetzes, der das Kommunikationsnetz verwendet und weitere Dienste, die über die von dem Kommunikationsnetz angebotenen Dienste hinausgehen, Kunden anbietet mit einem Computersystem nach einem der Ansprüche 13 bis 26.

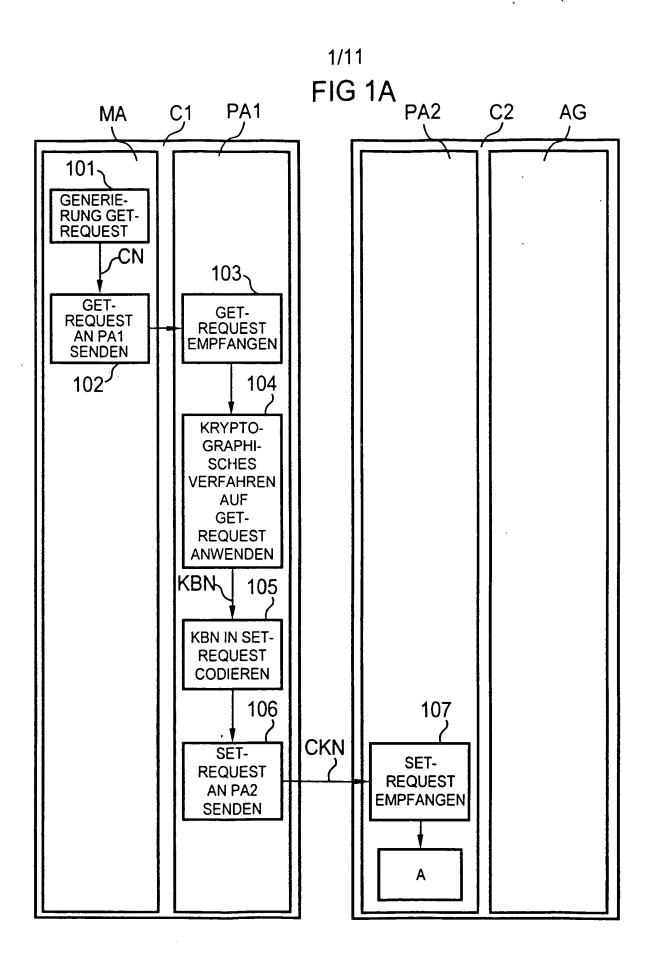
Zusammenfassung

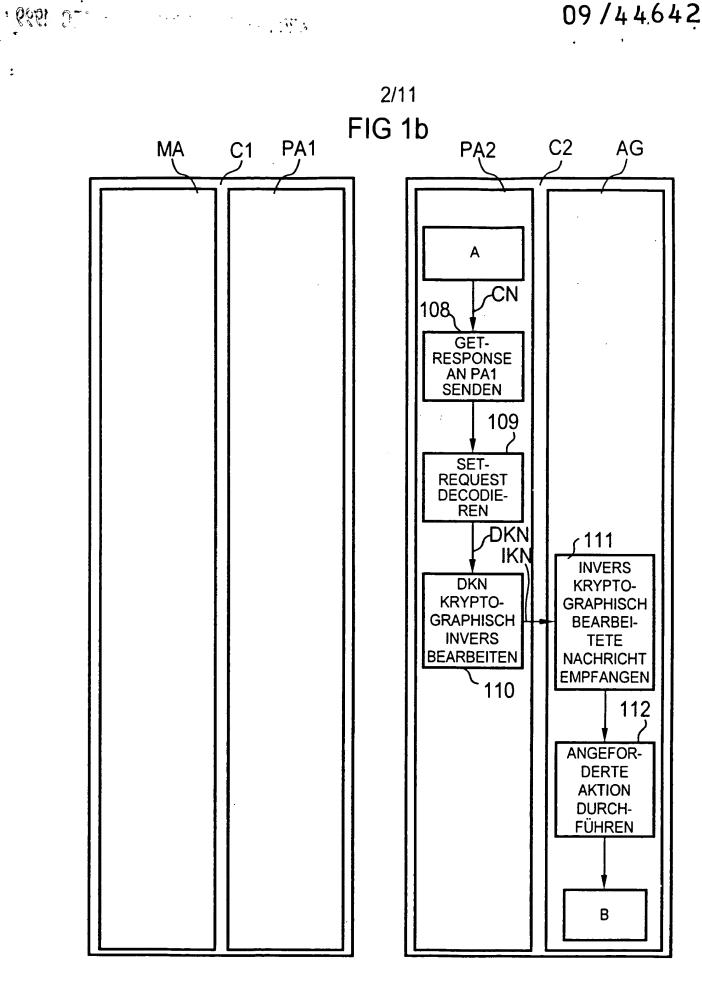
5

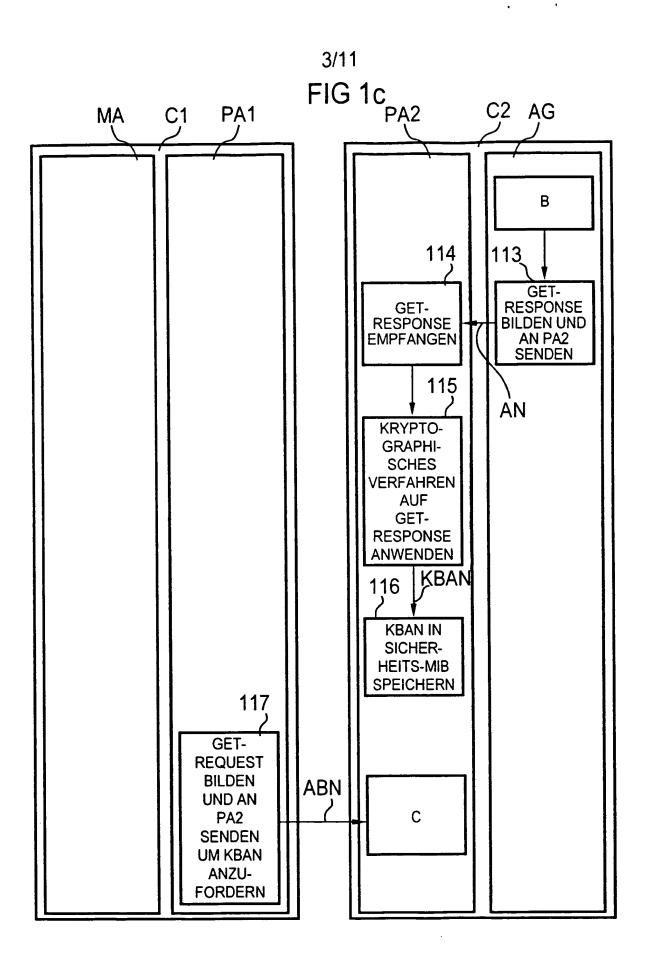
Verfahren und Computersystem zur Codierung einer digitalen Nachricht, zur Übertragung der Nachricht von einer ersten Computereinheit zu einer zweiten Computereinheit und zur Decodierung der Nachricht

Es wird ein Verfahren vorgestellt, bei dem für ein Netzwerkprotokoll, z.B. für das SNMPv1, wird in der ersten Computereinheit (C1) eine Nachricht unter Verwendung des Codie-10 rungsformats des Netzwerkprotokolls zu einer codierten Nachricht (CN) codiert (101). Die codierte Nachricht (CN) wird einem kryptographischen Verfahren unterzogen (104). Die dadurch gebildete kryptographisch bearbeitete Nachricht (KBN) 15 wird wiederum unter Verwendung des Codierungsformats des Netzwerkprotokolls codiert (105). Die auf diese Weise codierte kryptographisch bearbeitete Nachricht (CKN) wird von der erste Computereinheit (C1) zu der zweiten Computereinheit (C2) übertragen. In der zweiten Computereinheit (C2) wird die empfangene Nachricht entsprechend dem Codierungsformat des 20 Netzwerkprotokolls decodiert (109) und es wird ein inverses kryptographisches Verfahren (110) auf die decodierte Nachricht (DKN) angewendet. Die invers kryptographisch bearbeitete Nachricht (IKN) wird entsprechend dem Codierungsformat des Netzwerkprotokolls wiederum decodiert. 25

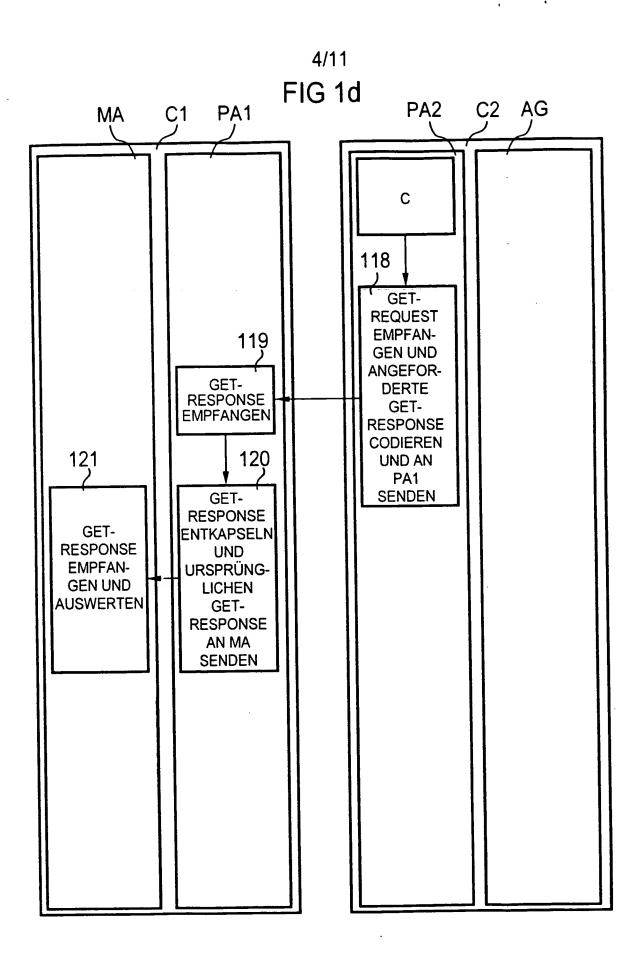
Sig. Fig. 1

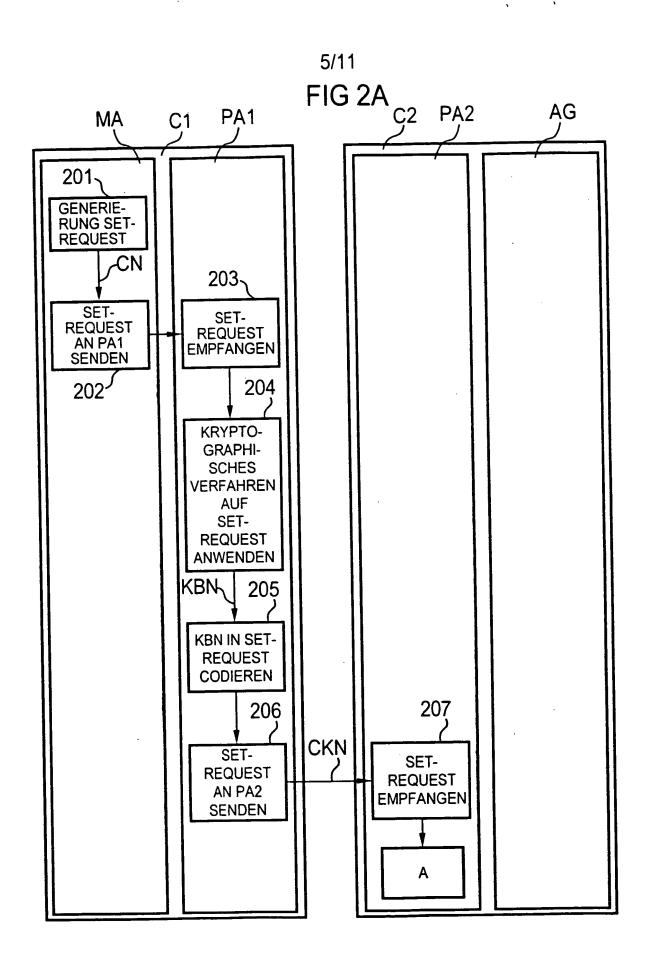


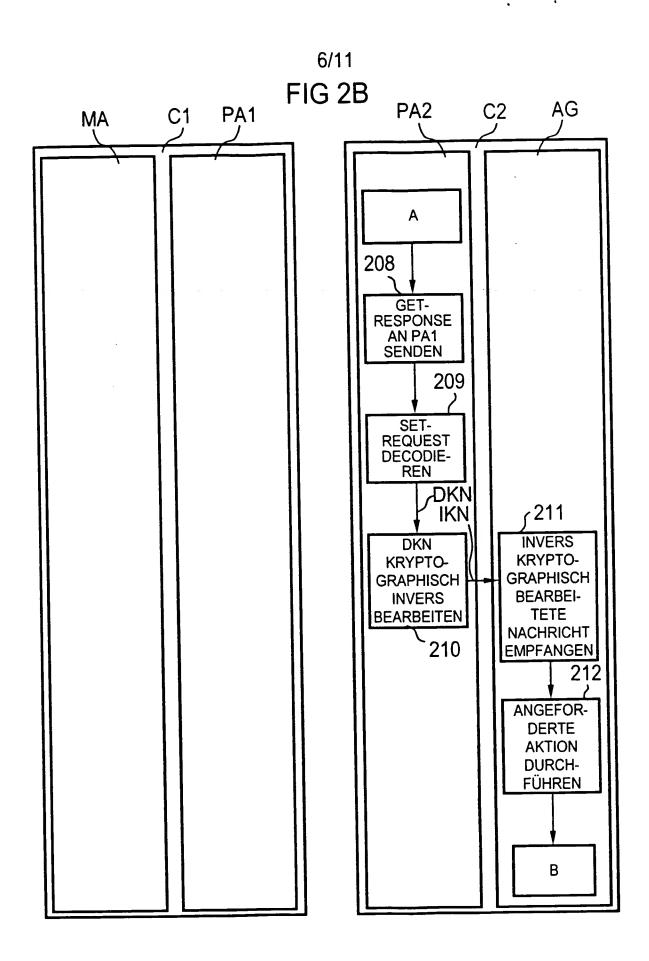


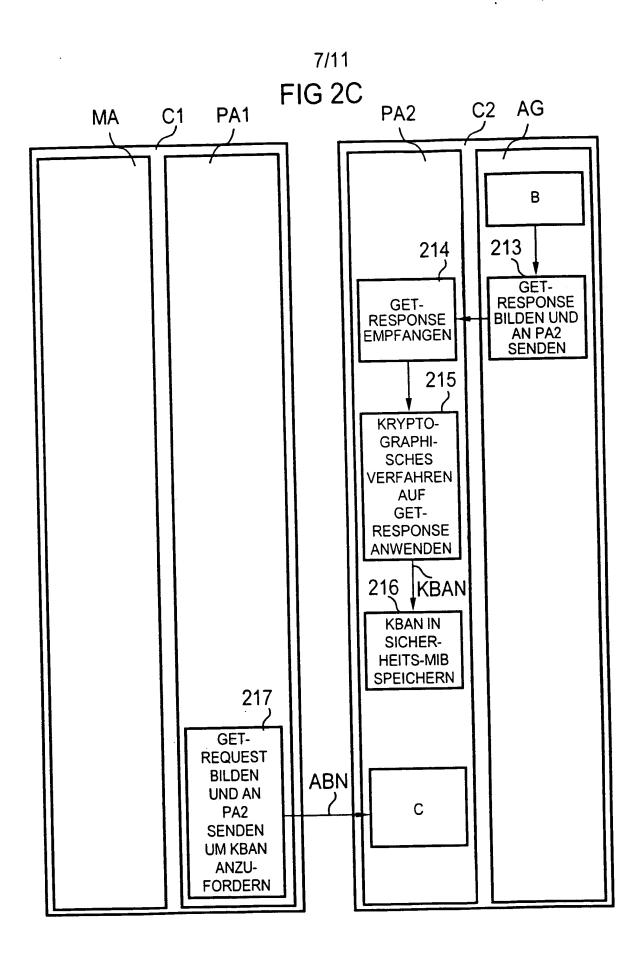


ASSESSED TO THE REPORT OF THE SERVICE SERVICE

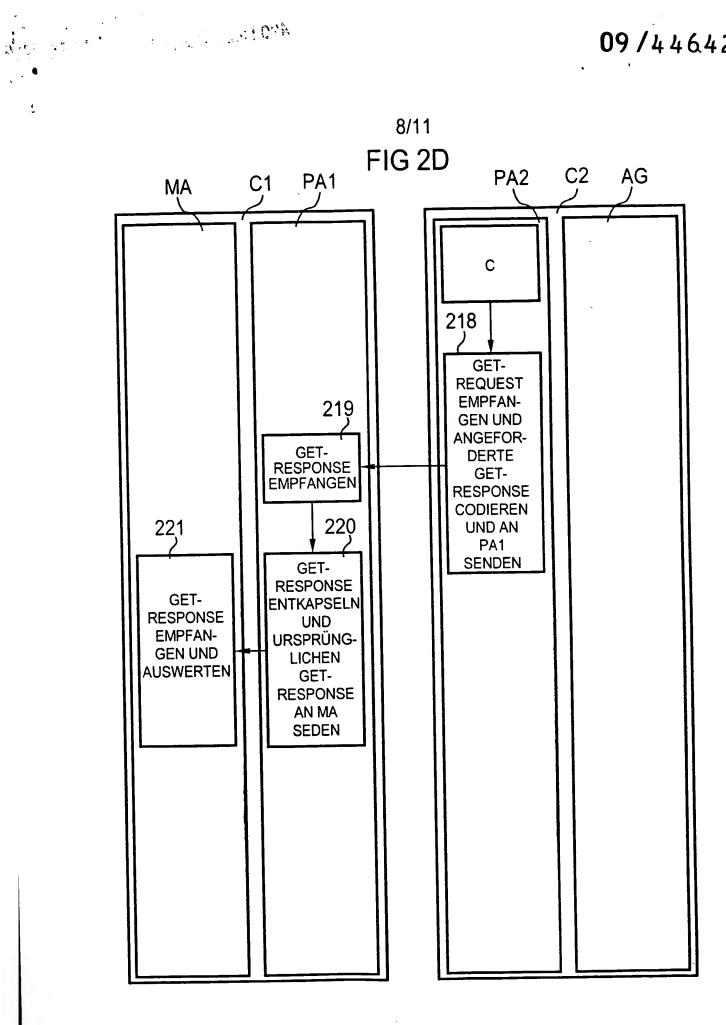






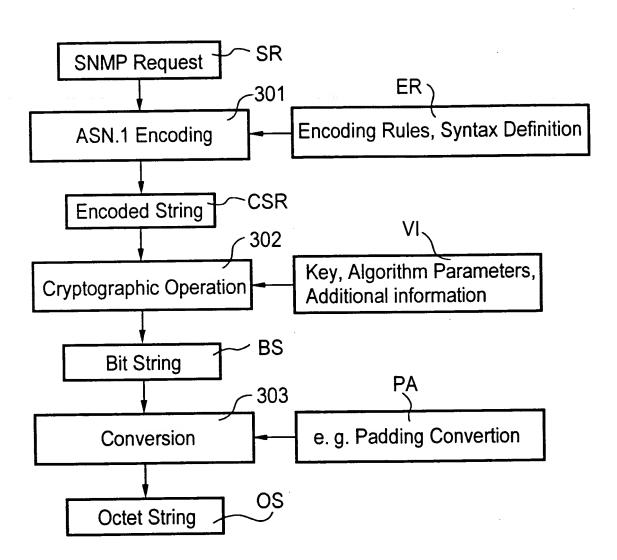


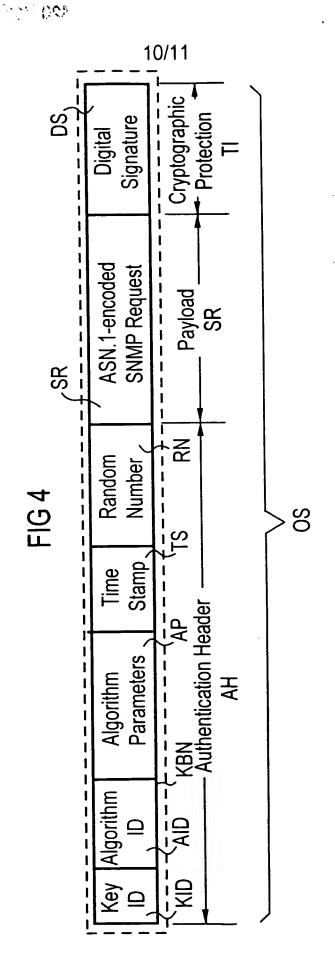
SECTION OF THE SECTIO

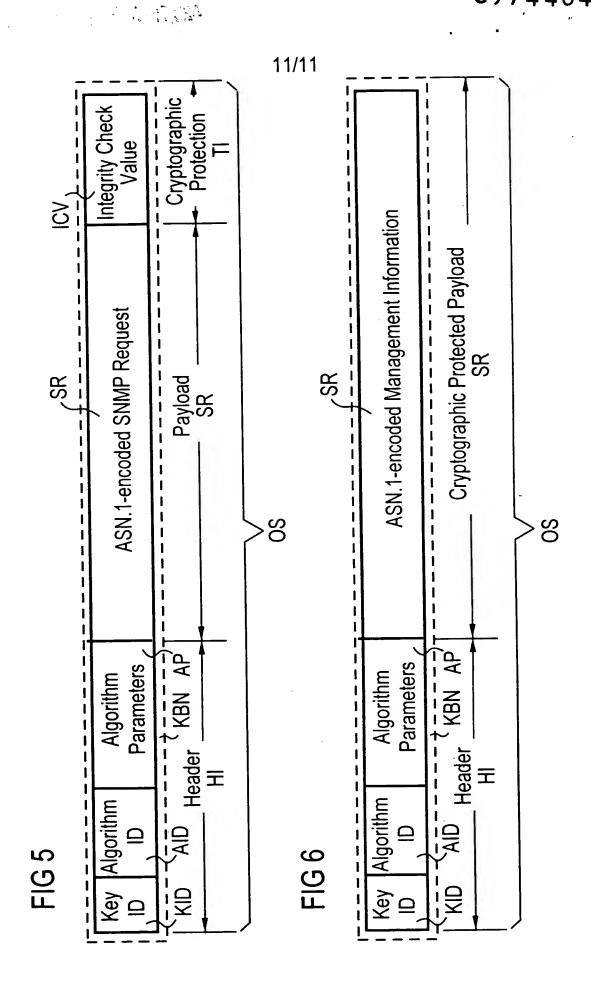


9/11

FIG 3







ğûç;

VERTRAG ÜBER DIE INTERNATIONALE ZUSAMMENARBEIT AUF DEM GEBIET DES PATENTWESENS

Absender: INTERNATIONALE RECHERCHENBEHÖRDE

SIEMENS AKTIENGESELLSCHAFT Postfach 22 16 34 80506 München **GERMANY**

MITTEILUNG ÜBER DIE ÜBERMITTLUNG DES INTERNATIONALEN RECHERCHENBERICHTS ODER DER ERKLÄRUNG

(Regel 44.1 PCT)

Absendedatum

(Tag/Monat/Jahr)

04/03/1999

Aktenzeichen des Anmelders oder Anwalts

GR 97P1798P

WEITERES VORGEHEN

siehe Punkt 1 und 4 unten

Internationales Aktenzeichen

PCT/DE 98/01693

Internationales Anmeldedatum

(Tag/Monat/Jahr)

19/06/1998

Anmelder

1. X

SIEMENS AKTIENGESELLSCHAFT

Dem Anmelder wird mitgeteilt, daß der internationale Recherchenbericht erstellt wurde und ihm hiermit übermittelt wird.

Einreichung von Änderungen und einer Erklärung nach Artikel 19:

Der Anmelder kann auf eigenen Wunsch die Ansprüche der internationalen Anmeldung ändern (siehe Regel 46):

Bis wann sind Änderungen einzureichen?

Die Frist zur Einreichung solcher Änderungen beträgt üblicherweise zwei Monate ab der Übermittlung des internationalen Recherchenberichts: weitere Einzelheiten sind den Anmerkungen auf dem Beiblatt zu entnehmen.

Wo sind die Änderungen einzureichen?

Unmittelbar beim Internationalen Büro der WIPO, 34, CHEMIN des Colombettes. CH-1211 Genf 20. Telefaxnr.: (41-22) 740.14.35

Nähere Hinweise sind den Anmerkungen auf dem Beiblatt zu entnehmen.

Dem Anmelder wird mitgeteilt, daß kein internationaler Recherchenbericht erstellt wird und daß ihm hiermit die Erklärung nach Artikel 17(2)a) übermittelt wird.

Hinsichtlich des Widerspruchs gegen die Entrichtung einer zusätzlichen Gebühr (zusätzlicher Gebühren) nach Regel 40.2 wird dem Anmelder mitgeteilt, daß

der Widerspruch und die Entscheidung hierüber zusammen mit seinem Antrag auf Übermittlung des Wortlauts sowohl des Widerspruchs als auch der Entscheidung hierüber an die Bestimmungsämter dem Internationalen Büro übermittelt worden

noch keine Entscheidung über den Widerspruch vorliegt; der Anmelder wird benachrichtigt, sobald eine Entscheidung getroffen wurde.

4. Weiteres Vorgehen: Der Anmelder wird auf folgendes aufmerksam gemacht:

Kurz nach Ablauf von 18 Monaten seit dem Prioritätsdatum wird die internationale Anmeldung vom Internationalen Büro veröffent-licht. Will der Anmelder die Veröffentlichung verhindern oder auf einen späteren Zeitpunkt verschieben, so muß gemäß Regel 90 bis s 3 vor Abschluß der technischen Vorbereitungen für die internationale Veröffentlichung eine Erklärung über die Zurücknahme der internationalen Anmeldung oder des Prioritätsanspruchs beim Internationalen Büro eingehen.

Innerhalb von 19 Monaten seit dem Prioritätsdatum ist ein Antrag auf internationale vorläufige Prüfung einzureichen, wenn der Anmelder den Eintritt in die nationale Phase bis zu 30 Monaten seit dem Prioritätsdatum (in manchen Ämtern sogar noch länger) verschieben möchte.

Innerhalb von 20 Monaten seit dem Prioritätsdatum muß der Anmelder die für den Eintritt in die nationale Phase vorgeschriebenen Handlungen vor allen Bestimmungsämtern vornehmen, die nicht innerhalb von 19 Monaten seit dem Prioritätsdatum in der Anmeldung oder einer nachträglichen Auswahlerklärung ausgewählt wurden oder nicht ausgewählt werden konnten, da für sie Kapitel II des Vertrages nicht verbindlich ist.

Name und Postanschrift der Internationalen Recherchenbehörde

Europäisches Patentamt, P.B. 5818 Patentlaan 2 NL-2280 HV Rijswijk Tel. (+31-70) 340-2040. Tx. 31 651 epo nl,

Fax: (+31-70) 340-3016

Bevollmächtigter Bediensteter

Theresia Van Deursen

ANMERKUNGEN ZU FORMBLATT PCT/ISA/220

Diese Anmerkungen sollen grundlegende Hinweise zur Einreichung von Änderungen gemäß Artikel 19 geben. Diesen Anmerkungen liegen die Erfordernisse des Vertrags über die internationale Zusammenarbeit auf dem Gebiet des Patentwesens (PCT), der Ausführungsordnung und der Verwaltungsrichtlinien zu diesem Vertrag zugrunde. Bei Abweichungen zwischen diesen Anmerkungen und obengenannten Texten sind letztere maßgebend. Nähere Einzelheiten sind dem PCT-Leitfaden für Anmelder, einer Veröffentlichung der WIPO zu entrehmen.

Die in diesen Anmerkungen verwendeten Begriffe "Artikel", "Regel" und "Abschnitt" beziehen sich jeweils auf die Bestimmungen des PCT-Vertrags, der PCT-Ausführungsordnung bzw. der PCT-Verwaltungsrichtlinien.

HINWEISE ZU ÄNDERUNGEN GEMÄSS ARTIKEL 19

Nach Erhalt des internationalen Recherchenberichts hat der Anmelder die Möglichkeit, einmal die Ansprüche der internationalen Anmeldung zu ändern. Es ist jedoch zu betonen, daß, da alle Teile der internationalen Anmeldung (Ansprüche, Beschreibung und Zeichnungen) während des internationalen vorläufigen Prüfungsverfahrens geändert werden können, normalerweise keine Notwendigkeit besteht, Änderungen der Ansprüche nach Artikel 19 einzureichen, außer wenn der Anmelder z.B. zum Zwecke eines vorläufigen Schutzes die Veröffentlichung dieser Ansprüche wünscht oder ein anderer Grund für eine Änderung der Ansprüche vor ihrer internationalen Veröffentlichung vorliegt. Weiterhin ist zu beachten, daß ein vorläufiger Schutz nur in einigen Staaten erhältlich ist.

Welche Teile der internationalen Anmeldung können geändert werden?

Im Rahmen von Artikel 19 können nur die Ansprüche geändert werden.

In der internationalen Phase können die Ansprüche auch nach Artikel 34 vor der mit der internationalen vorläufigen Prüfung beauftragten Behörde geändert (oder nochmals geändert) werden. Die Beschreibung und die Zeichnungen können nur nach Artikel 34 vor der mit der internationalen vorläufigen Prüfung beauftragten Behörde geändert werden.

Beim Eintritt in die nationale Phase können alle Teile der internationalen Anmeldung nach Artikel 28 oder gegebenenfalls Artikel 41 geändert werden.

Bis wann sind Änderungen einzureichen?

Innerhalb von zwei Monaten ab der Übermittlung des internationalen Recherchenberichts oder innerhalb von sechzehn Monaten ab dem Prioritätsdatum, je nachdem, welche Frist später abläuft. Die Änderungen gelten jedoch als rechtzeitig eingereicht, wenn sie dem Internationalen Büro nach Ablauf der maßgebenden Frist, aber noch vor Abschluß der technischen Vorbereitungen für die internationale Veröffentlichung (Regel 46.1) zugehen.

Wo sind die Änderungen nicht einzureichen?

Die Änderungen können nur beim Internationalen Büro, nicht aber beim Anmeldeamt oder der Internationalen Recherchenbehörde eingereicht werden (Regel 46.2).

Falls ein Antrag auf internationale vorläufige Prüfung eingereicht wurde/wird, siehe unten.

in welcher Form können Änderungen erfolgen?

Eine Änderung kann erfolgen durch Streichung eines oder mehrerer ganzer Ansprüche, durch Hinzufügung eines oder mehrerer neuer Ansprüche oder durch Änderung des Wortlauts eines oder mehrerer Ansprüche in der eingereichten Fassung.

Für jedes Anspruchsblatt, das sich aufgrund einer oder mehrerer Änderungen von dem ursprünglich eingereichten Blatt unterscheidet, ist ein Ersatzblatt einzureichen.

Alle Ansprüche, die auf einem Ersatzblatt erscheinen, sind mit arabischen Ziffern zu numerieren. Wird ein Ansprüch gestrichen, so brauchen, die anderen Ansprüche nicht neu numeriert zu werden. Im Fall einer Neunumerierung sind die Ansprüche fortlaufend zu numerieren (Verwaltungsrichtlinien, Abschnitt 205 b)).

Die Änderungen sind in der Sprache abzufassen, in der dieinternationale Anmeldung veröffentlicht wird.

Welche Unterlagen sind den Änderungen beizufügen?

Begieitschreiben (Abschnitt 205 b)):

Die Änderungen sind mit einem Begleitschreiben einzureichen.

Das Begleitschreiben wird nicht zusammen mit der internationalen Anmeldung und den geänderten Ansprüchen veröffentlicht. Es ist nicht zu verwechseln mit der "Erdärung nach Artikel 19(1)" (siehe unten, "Erklärung nach Artikel 19 (1)").

Das Begleitschreiben ist nach Wahl des Anmelders in englischer oder französischer Sprache abzufassen. Bei englischsprachigen Internationalen Anmeldungen ist das Begleitschreiben aber ebenfalls in englischer, bei französischsprachigen internationalen Anmeldungen in französischer Sprache abzufassen.

ANMERKUNGEN ZU FORMBLATT PCT/ISA/220 (Fortsetzung)

Im Begleitschreiben sind die Unterschiede zwischen den Ansprüchen in der eingereichten Fassung und den geänderten Ansprüchen anzugeben. So ist insbesondere zu jedem Ansprüch in der internationalen Anmeldung anzugeben (gleichlautende Angaben zu verschiedenen Ansprüchen können zusammengefaßt werden), ob

- i) der Anspruch unverändert ist;
- ii) der Anspruch gestrichen worden ist;
- iii) der Anspruch neu ist;
- iv) der Anspruch einen oder mehrere Ansprüche in der eingereichten Fassung ersetzt;
- v) der Anspruch auf die Teilung eines Anspruchs in der eingereichten Fassung zurückzuführen ist.

Im folgenden sind Beispiele angegeben, wie Änderungen im Begleitschreiben zu erläutern sind:

- [Wenn anstelle von ursprünglich 48 Ansprüchen nach der Änderung einiger Ansprüche 51 Ansprüche existieren]:
 "Die Ansprüche 1 bis 29, 31, 32, 34, 35, 37 bis 48 werden durch geänderte Ansprüche gleicher Numerierung ersetzt; Ansprüche 30, 33 und 36 unverändert; neue Ansprüche 49 bis 51 hinzugefügt."
- [Wenn anstelle von ursprünglich 15 Ansprüchen nach der Änderung aller Ansprüche 11 Ansprüche existieren]:
 "Geänderte Ansprüche 1 bis 11 treten an die Stelle der Ansprüche 1 bis 15."
- 3. [Wenn ursprünglich 14 Ansprüche existierten und die Änderungen darin bestehen, daß einige Ansprüche gestrichen werden und neue Ansprüche hinzugefügt werden]: Ansprüche 1 bis 6 und 14 unverändert; Ansprüche 7 bis 13 gestrichen; neue Ansprüche 15, 16 und 17 hinzugefügt. "Oder" Ansprüche 7 bis 13 gestrichen; neue Ansprüche 15, 16 und 17 hinzugefügt; alle übrigen Ansprüche unverändert."
- [Wenn verschiedene Arten von Änderungen durchgeführt werden]:
 "Ansprüche 1-10 unverändert; Ansprüche 11 bis 13, 18 und 19 gestrichen; Ansprüche 14, 15 und 16 durch geänderten Ansprüche 1-10 unverändert; Ansprüche 11 bis 13, 18 und 19 gestrichen; Ansprüche 14, 15 und 16 durch geänderten Ansprüche 15, 16 und 17 unterteilt; neue Ansprüche 20 und 21 hinzugefügt."

"Erklärung nach Artikel 19(1)" (Regel 46.4)

Den Änderungen kann eine Erklärung beigefügt werden, mit der die Änderungen erläutert und ihre Auswirkungen auf die Beschreibung und die Zeichnungen dargelegt werden (die nicht nach Artikel 19 (1) geändert werden können).

Die Erklärung wird zusammen mit der internationalen Anmeldung und den geänderten Ansprüchen veröffentlicht.

Sie ist in der Sprache abzufassen, in der die internationalen Anmeldung veröffentlicht wird.

Sie muß kurz gehalten sein und darf, wenn in englischer Sprache abgefaßt oder ins Englische übersetzt, nicht mehr als 500 Wörter umfassen

Die Erklärung ist nicht zu verwechseln mit dem Begleitschreiben, das auf die Unterschiede zwischen den Ansprüchen in der eingereichten Fassung und den geänderten Ansprüchen hinweist, und ersetzt letzteres nicht. Sie ist auf einem gesonderten Blatt einzureichen und in der Überschrift als solche zu kennzeichnen, vorzugsweise mit den Worten *Erklärung nach Artikel 19 (1)*.

Die Erklärung darf keine herabsetzenden Äußerungen über den internationalen Recherchenbericht oder die Bedeutung von in dem Bericht angeführten Veröffentlichungen enthalten. Sie darf auf im internationalen Recherchenbericht angeführte Veröffentlichungen, die sich auf einen bestimmten Anspruch beziehen, nur im Zusammenhang mit einer Änderung dieses Anspruchs Bezug nehmen.

Auswirkungen eines bereits gestellten Antrags auf internationalevorläufige Prüfung

lst zum Zeitpunkt der Einreichung von Änderungen nach Artikel 19 bereits ein Antrag auf internationale vorläufige Prüfung gestellt worden, so sollte der Anmelder in seinem Interesse gleichzeitig mit der Einreichung der Änderungen beim Internation alen Büro auch eine Kopie der Änderungen bei der mit der internationalen vorläufigen Prüfung beauftragen Behörde einreichen (siehe Regel 62.2 a), erster Satz).

Auswirkungen von Änderungen hinsichtlich der Übersetzung derinternationalen Anmeldung beim Eintritt in die nationale Phase

Der Anmelder wird darauf hingewiesen, daß bei Eintritt in die nationale Phase möglicherweise anstatt oder zusätzlich zu der Übersetzung der Ansprüche in der eingereichten Fassung eine Übersetzung der nach Artikel 19 geänderten Ansprüche an die bestimmten/ausgewählten Ämter zu übermitteln ist.

Nähere Einzelheiten über die Erfordemisse jedes bestimmten/ausgewählten Amts sind Band II des PCT-Leitfadens für Anmelder zu entnehmen.

VERTRAG ÜBER DIE INTERNATIONALE ZUSAMMENARBEIT AUF DEM GEBIET DES PATENTWESENS

PCT

INTERNATIONALER RECHERCHENBERICHT

(Artikel 18 sowie Regeln 43 und 44 PCT)

Aktenzeichen des Anmelders oder Anwalts GR 97P1798P	WELLETTES BAC	e Mitteilung über d herchenberichts (F effend. nachsteher	e Übermittlung des internationalen ormblatt PCT/ISA/220) sowie, soweit der Punkt 5		
Internationales Aktenzeichen	Internationales Anmeldedati	um	(Frühestes) Prioritätsdatum (Tag/Monat/J	Jain j	
PCT/DE 98/01693	(Tag/Monat/Jahr) 19/06/1998		26/06/1997		
Anmelder					
SIEMENS AKTIENGESELLSCHAFT	et al.				
STEMENS ARTIENGESEEESSING					
Dieser internationale Recherchenbericht wurd Artikel 18 übermittelt. Eine Kopie wird dem In	de von der Internationalen Re ternationalen Büro übermittelt	cherchenbehörde 6	erstellt und wird dem Anmelder gemäß		
Dieser internationale Recherchenbericht umf X Darüber hinaus liegt ihm jeweils e	aßt insgesamt <u>3</u> eine Kopie der in diesem Beric	Blätter. ht genannten Unte	erlagen zum Stand der Technik bei.		
Bestimmte Ansprüche haben s	ich als nichtrecherchierbar	erwiesen (siehe Fo	Feld I).		
2. Mangelnde Einheitlichkeit der f	Erfindung(siehe Feld II).				
In der internationalen Anmeldung Recherche wurde auf der Grundl	g ist ein Protokoll einer Nucl e age des Seguenzprotokolls de	eotid- und/oder Ai erchgeführt,	minosäuresequenz offenbart; die internati	onale	
das:	zusammen mit der internation:	alen Anmeldung ei	ingereicht wurde.		
das	vom Anmelder getrennt von de	er internationalen A	Anmeldung vorgelegt wurde,		
		and the second second second	daß der Inhalt des Protokolls nicht über der neldung in der eingereichten Fassung hinat	า usgeht	
das	von der Internationalen Rech	erchenbehörde in (die ordnungsgemäße Form übertragen wur	rde.	
4. Hinsichtlich der Bezeichnung der Erfin	ndung				
	der vom Anmelder eingereich				
	de der Wortlaut von der Behör				
VERFAHREN UND COMPUTER	RSYSTEM ZUR CODIER	UNG EINER N	NACHRICHI		
5. Hinsichtlich der Zusammenfassung					
Ĭ viro	der vom Anmelder eingereich	nte Wortlaut geneh	nmigt.	40	
wur fest den	de der Wortlaut nach Regel 3: tgesetzt. Der Anmelder kann d n Datum der Absendung diese	8.2b) in der Feld III Ier Internationalen es internationalen F	l angegebenen Fassung von dieser Behörd Recherchenbehörde innerhalb eines Mona Recherchenberichts eine Stellungnahme vo	ts nach orlegen	
Folgende Abbildung der Zeichnunger	n ist mit der Zusammenfassung	g zu veröffentlicher	n:		
Abb. Nr. 1 X wie	vom Anmelder vorgeschlage	n	Keine der Abb.		
we	il der Anmelder selbst keine A				
we	il diese Abbildung die Erfindur	ng besser kennzeid	chnet.		

INTERNATIONALER RECHERCHENBERICHT

Internationales Aktenzeichen PCT/DE 98/.01693

KLASSIFIZIERUNG DES ANMELDUNGSGEGENSTANDES PK 6 H04L29/06 IPK 6 Nach der Internationalen Patentklassifikation (IPK) oder nach der nationalen Klassifikation und der IPK B. RECHERCHIERTE GEBIETE Recherchierter Mindestprüfstoff (Klassifikationssystem und Klassifikationssymbole) H04L IPK 6 Recherchierte aber nicht zum Mindestprüfstoff gehörende Veröffentlichungen, soweit diese unter die recherchierten Gebiete fallen Während der internationalen Recherche konsultierte elektronische Datenbank (Name der Datenbank und evtl. verwendete Suchbegriffe) C. ALS WESENTLICH ANGESEHENE UNTERLAGEN Betr. Anspruch Nr. Bezeichnung der Veröffentlichung, soweit erforderlich unter Angabe der in Betracht kommenden Teile Kategorie^o 1-6, DE 195 48 387 C (SIEMENS AG) X 11-20, 30. Januar 1997 25,27 7-10. Α 21-24,26 siehe Zusammenfassung siehe Spalte 1, Zeile 64 - Spalte 2, Zeile siehe Spalte 4, Zeile 47 - Spalte 5, Zeile siehe Spalte 5, Zeile 23 - Spalte 7, Zeile siehe Abbildung 7 -/--Siehe Anhang Patentfamilie Weitere Veröffentlichungen sind der Fortsetzung von Feld C zu Χ entnehmen Spätere Veröffentlichung, die nach dem internationalen Anmeldedatum oder dem Prioritätsdatum veröffentlicht worden ist und mit der Anmeldung nicht kollidiert. sondern nur zum Verständnis des der Erlindung zugrundeliegenden Prinzips oder der ihr zugrundeliegenden Theorie angegeben ist ^o Besondere Kategorien von angegebenen Veröffentlichungen "A" Veröffentlichung, die den allgemeinen Stand der Technik definiert, aber nicht als besonders bedeutsam anzusehen ist "E" ätteres Dokument, das jedoch erst am oder nach dem internationalen Anmeldedatum veröffentlicht worden ist Veröffentlichung von besonderer Bedeutung; die beanspruchte Erfindung kann allein aufgrund dieser Veröffentlichung nicht als neu oder auf erfinderischer Tätigkeit beruhend betrachtet werden "L" Veröffentlichung, die geeignet ist, einen Prioritätsanspruch zweifelhaft erreromentilichung, die geeignet ist, einen Frioritätsansprücht zweierlicht sich sich sich einen zu lassen, oder durch die das Veröffentlichungsdatum einer anderen im Recherchenbericht genannten Veröffentlichung belegt werden Veröffentlichung von besonderer Bedeutung; die beanspruchte Erfindung veronermichung von besonderer Bedeutung; die beanspruchte Erfindu kann nicht als auf erfinderischer Tätigkeit beruhend betrachtet werden, wenn die Veröffentlichung mit einer oder mehreren anderen Veröffentlichungen dieser Kategorie in Verbindung gebracht wird und diese Verbindung für einen Fachmann naheliegend ist soll oder die aus einem anderen besonderen Grund angegeben ist (wie ausgeführt) ausgerunt)
"O" Veröffentlichung, die sich auf eine mündliche Offenbarung, eine Benutzung, eine Ausstellung oder andere Maßnahmen bezieht
"P" Veröffentlichung, die vor dem internationalen Anmeldedatum, aber nach dem beanspruchten Prioritätsdatum veröffentlicht worden ist "&" Veröffentlichung, die Mitglied derselben Patentfamilie ist Absendedatum des internationalen Recherchenberichts Datum des Abschlusses der internationalen Recherche 04/03/1999 25. Februar 1999 Bevollmächtigter Bediensteter Name und Postanschrift der Internationalen Recherchenbehörde Europäisches Patentamt, P.B. 5818 Patentlaan 2 NL - 2280 HV Rijswijk Tel. (+31-70) 340-2040, Tx. 31 651 epo nl,

Fax: (+31-70) 340-3016

Lázaro Lõpez, M.L.

INTERNATIONALER RECHERCHENBERICHT

Internationales Aktenzeichen
PCT/DE 98/01693

	ung) ALS WESENTLICH ANGESEHENE UNTERLAGEN Bezeichnung der Veröffentlichung, soweit erforderlich unter Angabe der in Betracht kommenden Teile	Betr. Anspruch Nr.
tegorie?	Bezeichnung der Veronermichung, 30000 Charles auf 2000 Ch	
	EP 0 645 912 A (IBM) 29. März 1995 siehe Zusammenfassung siehe Spalte 2, Zeile 17-52 siehe Spalte 4, Zeile 26 - Spalte 7, Zeile 5 siehe Spalte 8, Zeile 38 - Spalte 9, Zeile 38	1-27

1

INTERNATIONALER RECHERCHENBERICHT

Angaben zu Veröffentlichungen, die zur selben Patentlamilie gehören

Internationales Aktenzeichen
PCT/DE 98/01693

Im Recherchenbericht angeführtes Patentdokument	Datum der Veröffentlichung	Mitglied(er) der Patentfamilie	Datum der Veröffentlichung	
DE 19548387 C	30-01-1997	WO 9723982 A EP 0868804 A	03-07-1997 07-10-1998	
EP 0645912 A	29-03-1995	US 5440633 A JP 2610107 B JP 7087116 A US 5524052 A	08-08-1995 14-05-1997 31-03-1995 04-06-1996	

PATENT COOPERATION TREATY

	From the INTERNATIONAL BUREAU					
PCT	То:					
, 5.						
NOTIFICATION OF ELECTION	United States Patent and Trademark					
(DOT D. I. 01.2)	Office (Box PCT)					
(PCT Rule 61.2)	Crystal Plaza 2					
	Washington, DC 20231					
	ÉTATS-UNIS D'AMÉRIQUE					
Date of mailing (day/month/year) 10 February 1999 (10.02.99)	in its capacity as elected Office					
	Applicant's or agent's file reference					
International application No. PCT/DE98/01693	GR 97P1798P					
	Priority date (day/month/year)					
International filing date (day/month/year) 19 June 1998 (19.06.98)	26 June 1997 (26.06.97)					
Applicant						
CAPELLARO, Christoph et al						
1. The designated Office is hereby notified of its election made	e:					
X in the demand filed with the International Preliminary	Examining Authority on:					
22 January 19	i					
in a notice effecting later election filed with the Interr	national Bureau on:					
2. The election X was						
was not						
made before the expiration of 19 months from the priority	date or, where Rule 32 applies, within the time limit under					
Rule 32.2(b).						
	Authorized officer					
The International ອັນເອຣະນ ທີ່ WIFD 34, chemin des Colombettes	Aino Metcalfe					
1211 Geneva 20, Switzerland	- No. 144 00) 000 00 00					
Facsimile No.: (41-22) 740.14.35	Telephone No.: (41-22) 338.83.38					

Form PCT/IB/331 (July 1992)

2472172

of Translation

PATENT COOPERATION TREATY

PCT

INTERNATIONAL PRELIMINARY EXAMINATION REPORT

(PCT Article 36 and Rule 70)

2766

2700 MA	APR 21	RECEIV
三元	2001	7

Applicant's or agent's file reference GR 97P1798P	FOR FURTHER ACT	TION Preliminary	Examination Report (Farm PCT/IPEA/416)			
International application No. PCT/DE98/01693	International filing date 19 June 1998 (1		Priority date (day/month/year) 26 June 1997 (26.06.1997)			
nternational Patent Classification (IPC) or national classification and IPC H04L 9/00						
Applicant	SIEMENS AKTIENC	GESELLSCHAF				
This international preliminary exa Authority and is transmitted to the a	amination report has bee applicant according to Art	n prepared by this icle 36.	International Preliminary Examining			
2. This REPORT consists of a total of	sheets, i	ncluding this cover	sheet.			
heen amended and are the b	This report is also accompanied by ANNEXES, i.e., sheets of the description, claims and/or drawings which have been amended and are the basis for this report and/or sheets containing rectifications made before this Authority (see Rule 70.16 and Section 607 of the Administrative Instructions under the PCT).					
These annexes consist of a	total of sh	neets.				
This report contains indications relations.	ating to the following item	ns:	·			
Basis of the report						
II Priority						
III Non-establishmen	nt of opinion with regard t	o novelty, inventive	step and industrial applicability			
Lack of unity of	invention					
Na Reasoned stateme	ent under Article 35(2) wi lanations supporting such	th regard to novelty, statement	inventive step or industrial applicability;			
VI Certain documen	ts cited					
VII Certain defects in	n the international applicat	tion				
VIII Certain observati	ions on the international a	pplication				
·						
Date of submission of the demand		Date of completion	of this report			
22 January 1999 (22.0)1.1999)	-	October 1999 (07.10.1999)			
Name and mailing address of the IPEA/EI	>	Authorized officer				
European Patent Office D-80298 Munich, Germany Facsimile No. 49-89-2399-4465		Telephone No. 49-89-2399-0				



International application No.

PCT/DE98/01693

INTERNATIONAL PRELIMINARY EXAMINATION REPORT

I. Basis of the report		
	n the basis of (Replacement sheets	which have been furnished to the receiving Office in response to an invitation and are not annexed to the report since they do not contain amendments.):
under Article 14 are referred to i	n this report as "originally filed" (which have been furnished to the receiving Office in repetution and are not annexed to the report since they do not contain amendments.):
the international	application as originally filed.	·
the description,	pages1-27	, as originally filed,
	nages	, filed with the demand,
	nages	, filed with the letter of,
	pages	, filed with the letter of
	Nos. 1-27	as originally filed.
the claims,	Nos.	, as amended under Article 19,
	Nos	filed with the demand,
	Nos	_ , filed with the letter of ,
	Nos	_ , filed with the letter of
the drawings,	sheets/fig1/11-11/11	
the drawings,	sheets/fig	_, filed with the demand,
	sheets/fig	, filed with the letter of,
	sheets/fig	
2. The amendments have resul		
1	, pages	
the claims,	Nos	
	sheets/fig	
This report has been	established as if (some of) the a	mendments had not been made, since they have been considered he Supplemental Box (Rule 70.2(c)).
to go beyond the disc	closure as inves, as married	
4. Additional observations, if	necessary:	
	the transfer of	·

INTERNATIONAL PRELIMINARY EXAMINATION REPORT

International application No.

PCT/DE 98/01693

V. Reasoned statement under Article 35(2) with regard to novelty, inventive step or industrial applicability; citations and explanations supporting such statement

Statement			
Novelty (N)	Claims	1 - 11, 13 - 27	YES
	Claims	12	NO
Inventive step (IS)	Claims	1 - 11, 13 - 27	YES
inventive step (10)	Claims	12	NO
Industrial applicability (IA)	Claims	1 - 27	YES
mousulai appheability (111)	Claims		NO

Citations and explanations

1. Reference is made to the following documents:

$$D1 = DE-C-195 48 387$$

$$D2 = EP-A-0 645 912$$

- The invention pertains to a method and device for coding digital information (Claims 1 and 13), a method and device for decoding digital information (Claims 2 and 14) and a method and device for coding, transmitting and decoding digital information in a computer system (Claims 3 and 15).
- 3. Document D1 is regarded as the closest prior art for the subject matter of Claim 1 and discloses a method for the cryptographic protection of a computer-assisted digital communication between a program and a server. In that method, a program provides information and codes the information for a transport protocol. Immediately after coding, the coded information is decoded and the decoded information is subjected to a cryptographic process via the transport protocol. The cryptographically processed

.../...

International application No. PCT/DE 98/01693

(Continuation of V.2)

information is re-coded via the transport protocol and transmitted to a server.

The invention is based on a different, simpler 4. concept: the information is coded using a coding format of a network protocol to form coded The coded information is then subjected information. to a cryptographic process. The cryptographically processed information is re-coded using the coding format of the network protocol.

> The coding method according to Claim 1 is distinguished from the method known from document D1 in that the decoding prior to the cryptographic process is dispensed with. Consequently, two-fold coding using the same coding format is carried out in the method according to Claim 1. This procedure is simpler, faster and therefore more efficient.

> There is no suggestion to be found in D1 that the sequence of processing steps to which information is subjected could be modified and simplified, especially as D1 emphasises that this sequence of processing steps is advantageous. Nor is there any suggestion in D2 of the problem addressed by the invention, namely to find an improved process for coding or decoding information, because the problem (namely improved authentication monitoring in network management) is of a different, higher order than the problem addressed by the invention. Consequently, the subject matter of Claim 1 involves an inventive step and therefore meets the criterion specified in PCT Article 33(3).

PCT/DE 98/01693

(Continuation of V.2)

- In the procedure according to Claim 2 for decoding 5. information, the processing steps for coding the information are carried out in inverse order and in each case with an inverse process to that used for coding. The subject matter of independent Claim 2 therefore involves an inventive step and hence meets the criterion specified in PCT Article 33(3).
- Independent Claim 3 relates to a method for coding 6. information according to Claim 1, for transmitting the information from a first computer unit to a second computer unit and for decoding information according to Claim 2. Consequently, the subject matter of Claim 3 involves an inventive step (PCT Article 33(3)).
- Claims 4 to 11 are dependent on Claims 1, 2 or 3, and 7. therefore they, too, meet the requirements of the PCT with regard to novelty and inventive step.
- Independent Claim 12 relates only to a device 8. comprising a computer unit and contains no additional technical feature (see Box VIII). The subject of this claim is therefore not novel (PCT Article 33(2)).
- Independent Claims 13 to 15 include the device 9. features corresponding to process Claims 1 to 3 and therefore they, too, meet the requirements of the PCT with regard to novelty and inventive step.
- Claims 16 to 27 are dependent on Claims 13, 14 or 15 10. and therefore they, too, meet the requirements of the PCT with regard to novelty and inventive step.

INTERNATIONAL PRELIMINARY EXAMINATION REPORT

International application No. PCT/DE 98/01693

VII. Certain defects in the international application

The following defects in the form or contents of the international application have been noted:

- The description did not cite document D1 and did not indicate the relevant prior art disclosed therein, in contravention of the requirements of PCT Rule 5.1(a)(ii).
- The features of the claims are not followed by reference signs placed between parentheses (PCT Rule 6.2(b)).
- 3. Independent Claims 1, 2, 3, 13, 14 and 15 have not been worded in the two-part form according to PCT Rule 6.3(b). In the present case, however, the two-part formulation seems appropriate. Consequently, the features which, in combination, are known from the prior art (document D1) should be incorporated in a preamble (PCT Rule 6.3(b)(i)) and the other features should be specified in a characterizing portion (PCT Rule 6.3(b)(ii)).

The applicants have not given any reasons as to why these claims should not have the two-part formulation. Furthermore, they have not clearly indicated in the description which features of the subjects of Claims 1, 2, 3, 13, 14 and 15 are already known from document D1; see PCT Preliminary Examination Guidelines PCT/GL/3, Ch. III, 2.3a.

INTERNATIONAL PRELIMINARY EXAMINATION REPORT

International application No. PCT/DE 98/01693

VIII. Certain observations on the international application

The following observations on the clarity of the claims, description, and drawings or on the question whether the claims are fully supported by the description, are made:

Claim 12 does not comply with the requirements of PCT Article 6 in conjunction with PCT Rule 6.3:

Claim 12 is, despite its reference to other claims, an independent claim. According to PCT Rule 6.3, every independent claim must contain all the essential technical features necessary for the definition of the invention, that is, the meaning of every independent claim must be clear from the wording of the claim alone (without reference to other independent claims). Claim 12 should therefore contain technical features of a device.

09/446429 T

VERTRAG ÜBER DIE INTERNATIONALE ZUSAMMENARBEIT AUF DEM

GEBIET DES PATENTWESENS

PCT

REC'D 1 2 CCT 1999

WIPO PCT

INTERNATIONALER VORLÄUFIGER PRÜFUNGSBERICHT

(Artikel 36 und Regel 70 PCT)

Aktenzeichen des Anmelders oder Anwalts	WEITERES VORGEHEN vo	ehe Mitteilung über die Übersendung des internationalen orläufigen Prüfungsbericht (Formblatt PCT/IPEA/416)				
GR 97P1798P						
Internationales Aktenzeichen	Internationales Anmeldedatum(Tag/Mo	nat/Jahr) Prioritätsdatum (Tag/Monat/Tag) 26/06/1997				
PCT/DE98/01693	19/06/1998	26/06/1997				
	nternationale Patentklassification (IPK) oder nationale Klassifikation und IPK					
H04L9/00						
Anmeider	-					
SIEMENS AKTIENGESELLSCHAF	T et al.					
Dieser internationale vorläufige Pri Behörde erstellt und wird dem Ann	ifungsbericht wurde von der mit der i nelder gemäß Artikel 36 übermittelt.	internationale vorläufigen Prüfung beauftragte				
٠.	nt 7 Blätter einschließlich dieses Dec					
und/oder Zeichnungen, die de	änden wurden und diesem Bericht Z	h um Blätter mit Beschreibungen, Ansprüchen ugrunde liegen, und/oder Blätter mit vor dieser Abschnitt 607 der Verwaltungsrichtlinien zum PCT).				
Diese Anlagen umfassen insgesal	nt Blätter.					
3. Dieser Bericht enthält Angaben zu	folgenden Punkten:					
I ⊠ Grundlage des Berich	ts					
II □ Priorität						
		sche Tätigkeit und gewerbliche Anwendbarkeit				
IV Mangelnde Einheitlich	keit der Erfindung	Traticist and dee				
V 🛭 Begründete Feststellu gewerbliche Anwendt	ing nach Artikel 35(2) hinsichtlich der parkeit; Unterlagen und Erklärungen :	r Neuheit, der erfinderische Tätigkeit und der zur Stützung dieser Feststellung				
VI 🗆 Bestimmte angeführte						
	r internationalen Anmeldung					
VIII Bestimmte Bemerkun	gen zur internationalen Anmeldung					
Datum der Einreichung des Antrags	Datum der	Fertigstellung dieses Berichts				
		0 7. _{10.} 99				
22/01/1999						
Name und Postanschrift der mit der interna	tionalen vorläufigen Bevollmäch	ntigter Bediensteter				
Prüfung beauftragten Behörde: Europäisches Patentamt						
D-80298 München	Cretaine,	, P				

Tel. Nr. +49 89 2399 8828

Tel. +49 89 2399 - 0 Tx: 523656 epmu d

Dieser Bericht wurde erstellt auf der Grundlage (Ersatzblätter, die dem Anmeldeamt auf eine Aufforderung nach Artikel 14 hin vorgelegt wurden, gelten im Rahmen dieses Berichts als "ursprünglich eingereicht" und sind ihm
nicht beigefügt, weil sie keine Änderungen enthalten.):

i	nicht beigefügt, weil sie keine Änderungen enthalten.):								
. 1	Bes	chreibung, Seiten:							
	1-27		ursprüngliche Fassung						
	Pate	entansprüche, Nr.:							
	1-27	· u	ırsprüngliche	Fassu	ng				
	Zeid	hnungen, Blätter:							
	1/11	-11/11 U	ırsprüngliche	Fassu	ng			• •	
2.	Auf	grund der Änderunge	en sind folger	nde Uni	terlagen fortg	efallen:			
		Beschreibung,	Seiten:						
		Ansprüche,	Nr.:						
		Zeichnungen,	Blatt:						
3.		Dieser Bericht ist o angegebenen Grür eingereichten Fass	nden nach Au	ıffassur	ng der Behörd	de über den Oi	ngen erstellt w fenbarungsge	orden, da diese halt in der urspr	aus den ünglich
4.	Etw	vaige zusātzliche Be	merkungen:						
V.	Be ge	gründete Feststellu werblichen Anwend	ıng nach Art İbarkeit; Unt	ikel 35 terlage	(2) hinsichtli n und Erklär	ch der Neuhe ungen zur Sti	it, der erfinde itzung dieser	rischen Tätigk Feststellung	eit und de
1.	Fe	ststellung							
	Ne	uheit (N)		Ja: Nein:	Ansprüche Ansprüche	1-11, 13-27 12			
	Erl	inderische Tätigkeit	(ET)	Ja: Nein:	Ansprüche Ansprüche	1-11, 13-27 12			
	Ge	werbliche Anwendb	arkeit (GA)	Ja: Nein	Ansprüche Ansprüche	1-27			

INTERNATIONALER VORLÄUFIGER PRÜFUNGSBERICHT

Internationales Aktenzeichen PCT/DE98/01693

2. Unterlagen und Erklärungen siehe Beiblatt

VII. Bestimmte Mängel der internationalen Anmeldung

Es wurde festgestellt, daß die internationale Anmeldung nach Form oder Inhalt folgende Mängel aufweist:

siehe Beiblatt

VIII. Bestimmte Bemerkungen zur internationalen Anmeldung

Zur Klarheit der Patentansprüche, der Beschreibung und der Zeichnungen oder zu der Frage, ob die Ansprüche in vollem Umfang durch die Beschreibung gestützt werden, ist folgendes zu bemerken:

siehe Beiblatt

Zu Punkt V

Begründete Feststellung nach Artikel 35(2) hinsichtlich der Neuheit, der erfinderischen Tätigkeit und der gewerblichen Anwendbarkeit; Unterlagen und Erklärungen zur Stützung dieser Feststellung

Es wird auf die folgenden Dokumente verwiesen: 1.

D1 = DE-C-195 48 387

D2 = EP-A-0 645 912

- Die Erfindung betrifft ein Verfahren und eine Vorrichtung zur Codierung einer 2. digitalen Nachricht (Ansprüche 1 und 13), ein Verfahren und eine Vorrichtung zur Dekodierung einer digitalen Nachricht (Ansprüche 2 und 14), sowie ein Verfahren und eine Vorrichtung zur Codierung, Übertragung und Dekodierung einer digitalen Nachricht in einem Computersystem (Ansprüche 3 und 15).
- Das Dokument D1 wird als nächstliegender Stand der Technik gegenüber dem 3. Gegenstand des Anspruchs 1 angesehen und offenbart ein Verfahren zur kryptographischen Sicherung einer rechnergestützten digitalen Kommunikation zwischen einen Programm und einer Benutzereinheit. Bei diesem Verfahren wird von einem Programm eine Nachricht gebildet und die Nachricht für ein Transportprotokoll codiert. Direkt nach der Codierung wird unter Verwendung des Transportprotokolls die codierte Nachricht wieder decodiert und die decodierte Nachricht einem kryptographischen Verfahren unterzogen. Danach wird die kryptographisch bearbeitete Nachricht wiederum mit dem Transportprotokoll codiert und an eine Benutzereinheit übertragen.
- 4.-- Die Erfindung geht von einem anderen, einfacheren Ansatz aus: die Nachricht wird unter Verwendung eines Codierungsformats eines Netzwerkprotokolls zu einer codierten Nachricht codiert. Anschließend wird die codierte Nachricht einem kryptographischen Verfahren unterzogen. Die kryptographische bearbeitete Nachricht wird unter Verwendung des Codierungsformats des Netzwerkprotokolls ein weiters Mal codiert.

Das Codierungsverfahren gemäß Anspruch 1 unterscheidet sich von dem aus dem Dokument D1 bekannten Verfahren dadurch, daß die Dekodierung vor dem kryptographischen Verfahren entfällt. Deshalb erfolgt bei dem Verfahren gemäß Anspruch 1 eine zweifache Codierung unter Verwendung des gleichen Codierungsformats. Diese Vorgehensweise ist einfacher, schneller und damit effizienter.

In D1 ist kein Hinweis darauf zu finden daß die Abfolge von Bearbeitungsschritten, denen eine Nachricht unterzogen wird, geändert und vereinfacht werden könnte, zumal gerade diese Abfolge von Bearbeitungsschritten in D1 als vorteilhaft herausgestellt wird. In D2 ist auch kein Hinweis auf die Aufgabe der Erfindung, nämlich eine verbesserte Codierung bzw. Decodierung einer Nachricht, zu finden, da die Aufgabe (nämlich eine verbesserte Authentizitätsüberprüfung im Rahmen einer Verwaltung eines Netzwerks) eine andere, übergeordnete Ebene als die Aufgabe der Erfindung betrifft. Der Gegenstand des Anspruchs 1 beruht somit auf einer erfinderischen Tätigkeit und erfüllt damit das in Artikel 33(3) PCT genannte Kriterium.

- 5. Bei der Vorgehensweise gemäß Anspruch 2 zur Dekodierung einer Nachricht werden die Bearbeitungsschritte bei der Codierung der Nachricht in umgekehrter Reihenfolge und mit jeweils einem zu dem bei der Codierung verwendeten inversen Verfahren durchgeführt. Der Gegenstand des unabhängigen Anspruchs 2 beruht somit auf einer erfinderischen Tätigkeit und erfüllt damit das in Artikel 33(3) PCT genannte Kriterium.
- Der unabhängige Anspruch 3 bezieht sich auf ein Verfahren zur Kodierung einer Nachricht gemäß Anspruch 1, zur Übertragung der Nachricht von einer ersten Computereinheit zu einer zweiten Computereinheit und zur Dekodierung einer Nachricht gemäß Anspruch 2. Deshalb beruht der Gegenstand des Anspruchs 3 auf einer erfinderischen Tätigkeit (Artikel 33(3) PCT).
- Die Ansprüche 4 bis 11 sind von Ansprüche 1, 2 oder 3 abhängig und erfüllen damit ebenfalls die Erfordernisse des PCT in bezug auf Neuheit und erfinderische Tätigkeit.

- Der unabhängige Anspruch 12 bezieht sich lediglich auf eine Vorrichtung mit einer Recheneinheit und enthält kein weiteres technisches Merkmal (siehe Punkt VIII).
 Der Gegenstand diese Anspruchs ist daher nicht neu (Artikel 33(2) PCT).
- Die unabhängigen Ansprüche 13 bis 15 enthalten die den Verfahrenansprüche 1 bis 3 entsprechenden Vorrichtungsmerkmale und erfüllen damit ebenfalls die Erfordernisse des PCT in bezug auf Neuheit und erfinderische Tätigkeit.
- 10. Die Ansprüche 16 bis 27 sind von Ansprüche 113, 14 oder 15 abhängig und erfüllen damit ebenfalls die Erfordernisse des PCT in bezug auf Neuheit und erfinderische Tätigkeit.

Punkt VII

Bestimmte Mängel der internationalen Anmeldung

- Im Widerspruch zu den Erfordernissen der Regel 5.1 a) ii) PCT werden in der Beschreibung weder der in dem Dokument D1 offenbarte einschlägige Stand der Technik noch dieses Dokument angegeben.
- 2. Die Merkmale der Ansprüche sind nicht mit in Klammern gesetzten Bezugszeichen versehen worden (Regel 6.2 b) PCT).
- 3. Die unabhängigen Ansprüche 1, 2, 3, 13, 14 und 15 sind nicht in der zweiteiligen Form nach Regel 6.3 b) PCT abgefaßt. Im vorliegenden Fall erscheint die Zweiteilung jedoch zweckmäßig. Folglich sollten die in Verbindung miteinander aus dem Stand der Technik bekannten Merkmale (Dokument D1) in einem Oberbegriff zusammengefaßt (Regel 6.3 b) i) PCT) und die übrigen Merkmale in einem kennzeichnenden Teil aufgeführt werden (Regel 6.3 b) ii) PCT).
 - Der Anmelder hat keine Gründe dafür genannt, warum diese Ansprüche nicht die zweiteilige Form haben sollten. Ferner hat er in der Beschreibung nicht klar

angegeben, welche Merkmale der Gegenstände der Ansprüche 1, 2, 3, 13, 14 und 15 bereits aus dem Dokument D1 bekannt sind; siehe die PCT-Richtlinien PCT/GL/3 III, 2.3a.

Zu Punkt VIII

Bestimmte Bemerkungen zur internationalen Anmeldung

Anspruch 12 entspricht nicht den Erfordernissen des Artikels 6 PCT in Verbindung mit Regel 6(3) PCT:

Der Anspruch 12 ist, trotz seiner Bezugnahme auf andere Patentansprüche, ein unabhängiger Anspruch. Gemäß Regel 6(3) PCT hat jeder unabhängige Anspruch die für die Festlegung des Gegenstandes des Schutzbegehrens notwendigen wesentlichen technischen Merkmale der Erfindung zu enthalten, d.h. jeder unabhängige Anspruch muß mit seinem Wortlaut aus sich heraus (ohne Rückbeziehung auf andere selbständige Ansprüche) verständlich sein. Anspruch 12 sollte deshalb technische Merkmale einer Vorrichtung enthalten.